

Document made available under the Patent Cooperation Treaty (PCT)

International application number: PCT/JP05/001895

International filing date: 09 February 2005 (09.02.2005)

Document type: Certified copy of priority document

Document details: Country/Office: JP
Number: 2004-037295
Filing date: 13 February 2004 (13.02.2004)

Date of receipt at the International Bureau: 20 May 2005 (20.05.2005)

Remark: Priority document submitted or transmitted to the International Bureau in compliance with Rule 17.1(a) or (b)



World Intellectual Property Organization (WIPO) - Geneva, Switzerland
Organisation Mondiale de la Propriété Intellectuelle (OMPI) - Genève, Suisse

日 本 国 特 許 庁
JAPAN PATENT OFFICE

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出 願 年 月 日
Date of Application: 2 0 0 4 年 2 月 1 3 日

出 願 番 号
Application Number: 特 願 2 0 0 4 - 0 3 7 2 9 5

パリ条約による外国への出願
に用いる優先権の主張の基礎
となる出願の国コードと出願
番号
J P 2 0 0 4 - 0 3 7 2 9 5
The country code and number
of your priority application,
to be used for filing abroad
under the Paris Convention, is

出 願 人
Applicant(s): 凸版印刷株式会社
シャープ株式会社

2 0 0 5 年 4 月 2 7 日

特許庁長官
Commissioner,
Japan Patent Office

小 川



| | |
|-----------|---|
| 【書類名】 | 特許願 |
| 【整理番号】 | P20040155 |
| 【提出日】 | 平成16年 2月13日 |
| 【あて先】 | 特許庁長官 殿 |
| 【国際特許分類】 | G11C 16/00 |
| 【発明者】 | |
| 【住所又は居所】 | 東京都中央区八重洲2-2-7 株式会社トッパン・テクニカル・デザインセンター内 |
| 【氏名】 | 平野 誠 |
| 【発明者】 | |
| 【住所又は居所】 | 東京都中央区八重洲2-2-7 株式会社トッパン・テクニカル・デザインセンター内 |
| 【氏名】 | 的場 伸次 |
| 【発明者】 | |
| 【住所又は居所】 | 東京都中央区八重洲2-2-7 株式会社トッパン・テクニカル・デザインセンター内 |
| 【氏名】 | 大堀 庄一 |
| 【発明者】 | |
| 【住所又は居所】 | 東京都中央区八重洲2-2-7 株式会社トッパン・テクニカル・デザインセンター内 |
| 【氏名】 | 西山 増治 |
| 【発明者】 | |
| 【住所又は居所】 | 東京都中央区八重洲2-2-7 株式会社トッパン・テクニカル・デザインセンター内 |
| 【氏名】 | 高島 洋 |
| 【発明者】 | |
| 【住所又は居所】 | 東京都中央区八重洲2-2-7 株式会社トッパン・テクニカル・デザインセンター内 |
| 【氏名】 | 浅野 正通 |
| 【発明者】 | |
| 【住所又は居所】 | 大阪府大阪市阿倍野区长池町2-2番2-2号 シャープ株式会社内 |
| 【氏名】 | 前田 賢吾 |
| 【発明者】 | |
| 【住所又は居所】 | 大阪府大阪市阿倍野区长池町2-2番2-2号 シャープ株式会社内 |
| 【氏名】 | 谷川 明 |
| 【特許出願人】 | |
| 【識別番号】 | 000003193 |
| 【氏名又は名称】 | 凸版印刷株式会社 |
| 【特許出願人】 | |
| 【識別番号】 | 000005049 |
| 【氏名又は名称】 | シャープ株式会社 |
| 【代理人】 | |
| 【識別番号】 | 100064908 |
| 【弁理士】 | |
| 【氏名又は名称】 | 志賀 正武 |
| 【選任した代理人】 | |
| 【識別番号】 | 100108578 |
| 【弁理士】 | |
| 【氏名又は名称】 | 高橋 詔男 |

【選任した代理人】

【識別番号】 100089037

【弁理士】

【氏名又は名称】 渡邊 隆

【選任した代理人】

【識別番号】 100101465

【弁理士】

【氏名又は名称】 青山 正和

【選任した代理人】

【識別番号】 100094400

【弁理士】

【氏名又は名称】 鈴木 三義

【選任した代理人】

【識別番号】 100107836

【弁理士】

【氏名又は名称】 西 和哉

【選任した代理人】

【識別番号】 100108453

【弁理士】

【氏名又は名称】 村山 靖彦

【手数料の表示】

【予納台帳番号】 008707

【納付金額】 21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】 特許請求の範囲 1

【物件名】 明細書 1

【物件名】 図面 1

【物件名】 要約書 1

【包括委任状番号】 9710516

【書類名】 特許請求の範囲

【請求項 1】

外部クロックに対する内部クロック遅延に相当するダミー遅延と、遅延量調整信号により遅延量を調整する手段をもつ可変遅延付加回路と、内部クロックと前記可変遅延付加回路及び前記ダミー遅延を介して入力される遅延クロックとの位相を比較し、前記可変遅延付加回路に遅延量調整信号を出力する位相比較回路とを有するDLL回路を用いた半導体メモリであって、

バースト開始時に、前記内部クロックの1クロック周期の間出力される第1の信号を、前記ダミー遅延を通して前記可変遅延付加回路に入力する手段と、前記可変遅延付加回路により前記ダミー遅延を通して入力された前記第1の信号のアクティブな論理値の継続時間を前記内部クロックの1クロック周期の終了まで検出し、前記継続時間を基に当該可変遅延付加回路の遅延量の初期値を設定する手段と、

を備えることを特徴とする半導体メモリ。

【請求項 2】

外部クロックに対する内部クロック遅延に相当するダミー遅延と、遅延量調整信号により遅延量を調整する手段をもつ可変遅延付加回路と、内部クロックと前記可変遅延付加回路及び前記ダミー遅延を介して入力される遅延クロックとの位相を比較し、前記可変遅延付加回路に遅延量調整信号を出力する位相比較回路とを有するDLL回路を用いた半導体メモリであって、

バースト開始時に、前記内部クロックの1クロック周期の間、論理“1”にセットされる第1の信号を、前記ダミー遅延を通して前記可変遅延付加回路に入力する手段と、前記可変遅延付加回路により前記ダミー遅延を通して入力された前記第1の信号の論理“1”の継続時間を前記内部クロックの1クロック周期の終了まで検出し、前記継続時間を基に当該可変遅延付加回路の遅延量の初期値を設定する手段と、

を備えることを特徴とする半導体メモリ。

【請求項 3】

外部クロックに対する内部クロック遅延に相当するダミー遅延と、遅延量調整信号により遅延量を調整する手段をもつ可変遅延付加回路と、内部クロックと前記可変遅延付加回路及び前記ダミー遅延を介して入力される遅延クロックとの位相を比較し、前記可変遅延付加回路に遅延量調整信号を出力する位相比較回路とを有するDLL回路を用いた半導体メモリであって、

バースト開始時の初期化モードとして、

前記内部クロックの1クロック周期の間、論理“1”にセットされる第1の信号を、前記ダミー遅延を通して前記可変遅延付加回路に入力する手段と、

前記可変遅延付加回路により前記ダミー遅延を通して入力された前記第1の信号の論理“1”の継続時間を前記内部クロックの1クロック周期の終了まで検出し、前記継続時間を基に当該可変遅延付加回路の遅延量の初期値を設定する手段と

を備え、

前記可変遅延付加回路における遅延量の初期設定後のロックモードとして、

前記内部クロックを前記可変遅延付加回路により遅延させると共に、前記位相比較回路により遅延量を補正しつつ、1クロック周期遅れで前記外部クロックに同期する出力クロックを生成するクロック出力手段を備えることを特徴とする半導体メモリ。

【請求項 4】

前記DLL回路を備えることにより、読み出し動作をしていないときは完全に外部クロック及び内部クロックを停止させてスタンバイモードを実現し、かつ読み出し動作開始からきわめて短い期間で読み出しデータを出力可能であることを特徴とする請求項1から3のいずれか1項に記載の半導体メモリ。

【請求項 5】

前記DLL回路の使用不使用を外部設定する手段をさらに備えることを特徴とする請求項1から4のいずれか1項に記載の半導体メモリ。

【請求項 6】

外部クロックに対する内部クロック遅延に相当するダミー遅延と、遅延量調整信号により遅延量を調整する手段をもつ可変遅延付加回路と、内部クロックと前記可変遅延付加回路及び前記ダミー遅延を介して入力される遅延クロックとの位相を比較し、前記可変遅延付加回路に遅延量調整信号を出力する位相比較回路と有するDLL回路を用いた半導体メモリであって、

バースト開始時の初期化モードとして、

前記内部クロックの1クロック周期の間、論理“1”にセットされる第1の信号を、前記ダミー遅延を通して前記可変遅延付加回路に入力する手段と、

前記可変遅延付加回路により前記ダミー遅延を通して入力された前記第1の信号の論理“1”の継続時間を前記内部クロックの1クロック周期の終了まで検出し、前記継続時間を基に当該可変遅延付加回路の遅延量の初期値を設定する手段と

を備え、

前記可変遅延付加回路における遅延量の初期設定後のロックモードとして、

前記内部クロックを前記可変遅延付加回路により遅延させると共に、前記位相比較回路により遅延量を補正しつつ、1クロック周期遅れで前記外部クロックに同期する出力クロックを生成するクロック出力手段を備え、

ユーザーが指定するコマンド指定用アドレス信号とコマンド指定用データ信号をデコードするコマンドデコーダと、コマンドデコーダの出力を保持するコマンドレジスタを備えることにより、DLL回路の使用不使用をユーザー設定で切り替える機能を持つことを特徴とする半導体メモリ。

【請求項 7】

ユーザー設定されたクロックレイテンシより1クロック少ないレイテンシを自動的に設定し、外部から見た場合のレイテンシをユーザー設定と等しくする手段をさらに備えることを特徴とする請求項1から6のいずれか1項に記載の半導体メモリ。

【請求項 8】

バースト開始時に、前記DLL回路をリセットするリセット手段をさらに備えることを特徴とする請求項1から7のいずれか1項に記載の半導体メモリ。

【書類名】 明細書

【発明の名称】 半導体メモリ

【技術分野】

【0001】

本発明は、高速クロックにおいても外部クロックとDQ出力（メモリデータ出力）との同期が確保できる半導体メモリ、特にフラッシュメモリに関する。

【背景技術】

【0002】

近年、不揮発性メモリとして、フラッシュメモリの需要が急速に伸びている。その状況下において、読み出し速度の高速化も進んでおり、100MHzを超えるクロック周波数での動作も実用化する必要が迫られている。そのため、フラッシュメモリにおいても内部クロック遅延をキャンセルするための仕組みが必要不可欠になってきた。これまでに、フラッシュメモリを対象としたものではないが、様々なDLL（Delay Locked Loop）回路が提供され、或いは、提案されている（例えば、特許文献1参照。）。

【特許文献1】 特開2001-326563号公報

【発明の開示】

【発明が解決しようとする課題】

【0003】

以下、DLL回路の必要性について図17を参照しつつ説明する。図17はDLL回路の必要性を示す図である。

本発明のDLL回路（後述）では高速クロック（例えば、133MHz）でのバーストシンクロナス動作を目標としている。ところが、図17（a）に示すように外部クロック133MHz、周期 $T=7.5\text{ ns}$ では、内部クロック遅延（約3～4 ns）と、DQバッファ遅延（約5 ns）により、DQ出力のタイミングが遅くなり、仕様上のセットアップタイム（0.5 ns）を確保することができない。

そこで、DLL回路を採用することにより、内部クロック遅延等をキャンセルし、外部クロックに対するDQ出力のセットアップタイムを確保する。このDLL回路では、図17（b）に示すように、チップ内部で遅延した内部クロックをさらに次の外部クロックまで遅らせることでクロックの内部遅延をキャンセルする。

【0004】

内部クロックを次の外部クロックのエッジまで遅らせるためには、「周期 T －内部クロック遅延」の遅延素子（DLL遅延）を用意すればよい。ただし、これでは周期 T が一定の場合しか使えない（内部クロック遅延＋DLL遅延＝クロック周期 T ）。そこで、さらに多様な周期に対応するためには、周期が大きくなるとDLL遅延を大きく、周期が小さくなると、DLL遅延を小さくする制御を行えばよい。そのために、クロック周期を判定する回路（位相比較回路）、位相比較回路の判定により遅延量を可変できる遅延回路（可変遅延付加回路）の、二つの回路を用意し、「内部クロック遅延＋DLL遅延＝クロックの1周期 T 」の状態を作り出す。

【0005】

これを実現するための、従来からあるDLL回路について図18を参照しつつ説明する。図18はDLL回路の従来例を示す図である。

図18に示すDLL回路1000に与えられる内部クロック（内部CLK）は外部クロックに比べある程度タイミングが遅れて入力される（符号1001で示す内部クロック遅延 Δt ）。このままのクロックを使用すると、DQのタイミングは内部クロック遅延の分（ Δt ）がそのまま遅れるため、外部でのセットアップが取れなくなる可能性がある。

【0006】

そこで、DLL回路1000では遅れたクロックをさらに遅らせて外部クロックと同相にすることで内部クロック遅延をキャンセルする。DLL回路1000は内部クロック遅延に対し、多様な周期に対応するため、可変遅延付加回路1004を使用する。さらに内部クロックと同等のダミー遅延1002を付加した状態で、位相比較回路1003により

、もとの内部クロックと位相比較し、同相（ダミー遅延＋可変遅延＝１周期）となるように可変遅延付加回路１００４の遅延量を調整する。位相が同相となった時点で、ダミー遅延分（ $\Delta t'$ ）を引いたDLLクロックは内部遅延（＝ダミー遅延）がキャンセルされており、外部クロックと同相になる。図１９にタイミングチャートを示す。

【０００７】

図１９において、遅延クロックと内部クロックの位相が合うように可変遅延付加回路１００４で遅延量を調節する（ダミー遅延＋DLL遅延＝１クロック周期）。位相が合った時点で、「ダミー遅延（内部クロック遅延相当）＋DLL遅延＝周期T」となり、遅延クロックからダミー遅延を引いたタイミングのDLLクロックは外部クロックと同相となる。

【０００８】

上記DLL回路では、基本的に外部クロック周波数は未知であることから位相比較と補正を何度も繰り返す必要があるため、位相補正にかかる時間は数１０～数百サイクルが必要である。

【０００９】

しかし、現状のフラッシュメモリの仕様ではシンクロナス読み出し開始から数クロックでDQを出力する必要がある、上記DLL回路など従来のDLL回路ではその仕様を満たすことができないという問題がある。或いは、現状のフラッシュメモリの仕様を満たすために、スタンバイ時も外部クロックを入力し、常にDLL回路で位相補正を行う手法が考えられるが、これではいたずらに消費電力が増大してしまうという問題が発生する。

【００１０】

そこで、本発明は、高速クロックにおいても外部クロックとDQ出力との同期を確保することができるDLL回路を組み込んだ半導体メモリを提供することを目的とする。

【課題を解決するための手段】

【００１１】

請求項１に記載の半導体メモリは、外部クロックに対する内部クロック遅延に相当するダミー遅延と、遅延量調整信号により遅延量を調整する手段をもつ可変遅延付加回路と、内部クロックと前記可変遅延付加回路及び前記ダミー遅延を介して入力される遅延クロックとの位相を比較し、前記可変遅延付加回路に遅延量調整信号を出力する位相比較回路とを有するDLL回路を用いた半導体メモリであって、バースト開始時に、前記内部クロックの１クロック周期の間出力される第１の信号を、前記ダミー遅延を通して前記可変遅延付加回路に入力する手段と、前記可変遅延付加回路により前記ダミー遅延を通して入力された前記第１の信号のアクティブな論理値の継続時間を前記内部クロックの１クロック周期の終了まで検出し、前記継続時間を基に当該可変遅延付加回路の遅延量の初期値を設定する手段と、を備えることを特徴とする。

【００１２】

請求項２に記載の半導体メモリは、外部クロックに対する内部クロック遅延に相当するダミー遅延と、遅延量調整信号により遅延量を調整する手段をもつ可変遅延付加回路と、内部クロックと前記可変遅延付加回路及び前記ダミー遅延を介して入力される遅延クロックとの位相を比較し、前記可変遅延付加回路に遅延量調整信号を出力する位相比較回路とを有するDLL回路を用いた半導体メモリであって、バースト開始時に、前記内部クロックの１クロック周期の開始により論理“１”にラッチされる第１の信号を、前記ダミー遅延を通して前記可変遅延付加回路に入力する手段と、前記可変遅延付加回路により前記ダミー遅延を通して入力された前記第１の信号の論理“１”の継続時間を前記内部クロックの１クロック周期の終了まで検出し、前記継続時間を基に当該可変遅延付加回路の遅延量の初期値を設定する手段と、を備えることを特徴とする。

【００１３】

請求項３に記載の半導体メモリは、外部クロックに対する内部クロック遅延に相当するダミー遅延と、遅延量調整信号により遅延量を調整する手段をもつ可変遅延付加回路と、内部クロックと前記可変遅延付加回路及び前記ダミー遅延を介して入力される遅延クロック

クとの位相を比較し、前記可変遅延付加回路に遅延量調整信号を出力する位相比較回路とを有するDLL回路を用いた半導体メモリであって、バースト開始時の初期化モードとして、前記内部クロックの1クロック周期の開始により論理“1”にラッチされる第1の信号を、前記ダミー遅延を通して前記可変遅延付加回路に入力する手段と、前記可変遅延付加回路により前記ダミー遅延を通して入力された前記第1の信号の論理“1”の継続時間を前記内部クロックの1クロック周期の終了まで検出し、前記継続時間を基に当該可変遅延付加回路の遅延量の初期値を設定する手段とを備え、前記可変遅延付加回路における遅延量の初期設定後のロックモードとして、前記内部クロックを前記可変遅延付加回路により遅延させると共に、前記位相比較回路により遅延量を補正しつつ、1クロック周期遅れで前記外部クロックに同期する出力クロックを生成するクロック出力手段を備えることを特徴とする。

【0014】

請求項4に記載の半導体メモリは、前記DLL回路を備えることにより、読み出し動作をしていないときは完全に外部クロック及び内部クロックを停止させてスタンバイモードを実現し、かつ読み出し動作開始からきわめて短い期間で読み出しデータを出力可能であることを特徴とする。

【0015】

請求項5に記載の半導体メモリは、前記DLL回路の使用不使用を外部設定する手段をさらに備えることを特徴とする。

【0016】

請求項6に記載の半導体メモリは、外部クロックに対する内部クロック遅延に相当するダミー遅延と、遅延量調整信号により遅延量を調整する手段をもつ可変遅延付加回路と、内部クロックと前記可変遅延付加回路及び前記ダミー遅延を介して入力される遅延クロックとの位相を比較し、前記可変遅延付加回路に遅延量調整信号を出力する位相比較回路とを有するDLL回路を用いた半導体メモリであって、バースト開始時の初期化モードとして、前記内部クロックの1クロック周期の間、論理“1”にセットされる第1の信号を、前記ダミー遅延を通して前記可変遅延付加回路に入力する手段と、前記可変遅延付加回路により前記ダミー遅延を通して入力された前記第1の信号の論理“1”の継続時間を前記内部クロックの1クロック周期の終了まで検出し、前記継続時間を基に当該可変遅延付加回路の遅延量の初期値を設定する手段とを備え、前記可変遅延付加回路における遅延量の初期設定後のロックモードとして、前記内部クロックを前記可変遅延付加回路により遅延させると共に、前記位相比較回路により遅延量を補正しつつ、1クロック周期遅れで前記外部クロックに同期する出力クロックを生成するクロック出力手段を備え、ユーザーが指定するコマンド指定用アドレス信号とコマンド指定用データ信号をデコードするコマンドデコーダと、コマンドデコーダの出力を保持するコマンドレジスタを備えることにより、DLL回路の使用不使用をユーザー設定で切り替える機能を持つことを特徴とする。

【0017】

請求項7に記載の半導体メモリは、ユーザー設定されたクロックレイテンシより1クロック少ないレイテンシを自動的に設定し、外部から見た場合のレイテンシをユーザー設定と等しくする手段をさらに備えることを特徴とする。

【0018】

請求項8に記載の半導体メモリは、バースト開始時に、前記DLL回路をリセットするリセット手段をさらに備えることを特徴とする。

【発明の効果】

【0019】

請求項1によれば、バースト開始時に、前記内部クロックの1クロック周期の間出力される第1の信号をダミー遅延を通して可変遅延付加回路に入力する。可変遅延付加回路では第1の信号のアクティブな論理値の継続時間を1クロック周期が終わるまで計測し、この継続時間を基に遅延量を初期設定する。これにより、半導体メモリ（フラッシュメモリなど）において、スタンバイ状態から、きわめて短時間にシンクロナス読み出しが可能と

なる。

【0020】

請求項2によれば、バースト開始時に、内部クロックの1クロック周期の開始により、論理“1”にラッチされる第1の信号を、ダミー遅延を通して可変遅延付加回路に入力する。可変遅延付加回路では、第1の信号の論理“1”の継続時間を1クロック周期が終わるまで計測し、この継続時間を基に遅延量を初期設定する。これにより、半導体メモリ（フラッシュメモリなど）において、スタンバイ状態から、きわめて短時間にシンクロナス読み出し動作が可能となる。

【0021】

請求項3によれば、バースト開始時の初期化モードにおいて、内部クロックの1クロック周期の開始により論理“1”にラッチされる第1の信号を、ダミー遅延を通して可変遅延付加回路に入力し、可変遅延付加回路では、第1の信号の論理“1”の継続時間を1クロック周期が終わるまで計測し、この継続時間を基に遅延量を初期設定する。また、可変遅延付加回路における遅延量の設定後は、通常のDLL動作を行うロックモードに移行する。これにより、半導体メモリ（フラッシュメモリなど）において、スタンバイ状態から即時にシンクロナス読み出し動作が可能となり、また、きわめて短時間（例えば、3ないし4クロック）でロック（位相補正）された内部クロックを生成することができる。

【0022】

請求項4によれば、DLL回路を備えることにより、読み出し動作をしていないときは完全に外部クロック及び内部クロックを停止させてスタンバイモードを実現し、かつ読み出し動作開始からきわめて短い期間で読み出しデータを出力可能である。

【0023】

請求項5によれば、クロック周波数が低くなると内部クロックに与える遅延量が大きくなるが、DLL回路の使用不使用を外部設定できるため、内部で用意する遅延素子が増大（チップ面積増大）することを抑制できる。

【0024】

請求項6によれば、バースト開始時の初期化モードにおいて、内部クロックの1クロック周期の開始により論理“1”にラッチされる第1の信号を、ダミー遅延を通して可変遅延付加回路に入力し、可変遅延付加回路では、第1の信号の論理“1”の継続時間を1クロック周期が終わるまで計測し、この継続時間を基に遅延量を初期設定する。また、可変遅延付加回路における遅延量の設定後は、通常のDLL動作を行うロックモードに移行する。これにより、半導体メモリ（フラッシュメモリなど）において、スタンバイ状態から即時にシンクロナス読み出し動作が可能となり、また、きわめて短時間（例えば、3ないし4クロック）でロック（位相補正）された内部クロックを生成することができる。また、クロック周波数が低くなると内部クロックに与える遅延量が大きくなるが、DLL回路の使用不使用を外部設定できるため、内部で用意する遅延素子が増大（チップ面積増大）することを抑制できる。

【0025】

請求項7によれば、ユーザー設定されたクロックレイテンシより1クロック少ないレイテンシを自動的に設定するので、外部から見た場合のレイテンシをユーザー設定と等しくすることができる。

【0026】

請求項8によれば、バースト開始時に、DLL回路のフリップフロップやレジスタをリセットするので、これにより、イレギュラーな動作による誤動作を防ぎ、信頼性が向上する。

【発明を実施するための最良の形態】

【0027】

以下、本発明を実施するための最良の形態について図面を参照しつつ説明する。

《半導体メモリ回路》

図1は、本発明の実施の形態における半導体メモリの構成例（シンクロナス読み出し系

）を示す図であり、フラッシュメモリの例を示したものである。なお、各信号の語尾の「#」は負論理“L”で有効になることを示している。

【0028】

図1において、コマンドデコーダ／コマンドレジスタ1は、アドレスおよびDINをデコードしてコマンドを判定し、コマンド書き込み信号WRITE#により判定結果をレジスタに格納する。また、バーストモードの種類、クロックレイテンシ、DLLの使用／不使用を設定する。ユーザコマンド入力に基づくDLL有効信号（DLLの使用／不使用を表わす信号）V1は、バーストシンクロナス制御回路3、DLL回路6、DOUT用フリップフロップ（DOUT用F／F）13へ出力される。また、ユーザコマンド入力に基づく設定信号（バーストモードの種類、クロックレイテンシを示す信号）は、バーストシンクロナス制御回路3へ出力される。なお、アドレスはコマンド指定用アドレス、DINはコマンド指定用データである。

【0029】

クロック制御回路2は、チップイネーブル信号CE#とアドレス有効信号（入力されるアドレスが読み出し時の有効アドレスであることを示す信号）ADV#とに基づいてバースト開始信号（バースト読み出しを開始させるための信号）STを発生してバーストシンクロナス制御回路3とDLL回路6へ出力する。また、外部クロックC1から入力バッファを介して内部クロックC2を発生させ、バーストシンクロナス制御回路3とDLL回路6とクロックドライバ7へ供給する。

【0030】

バーストシンクロナス制御回路3は、バーストシンクロナス読み出し時に、読み出しアドレス（読み出し用のアドレス）の入力が行われ、また、バーストアドレスの生成、センスアンプの制御、センスデータラッチの制御、DLLイネーブル信号ENを発生させる。このDLLイネーブル信号ENは、バーストの開始やバーストの終了をDLL回路6に伝えるための信号である。

【0031】

アドレスデコーダ4は、バーストシンクロナス制御回路3からのバースト開始アドレス（バーストリードを開始するアドレス信号）をデコードし、メモリアレイ5に供給する。

【0032】

DLL回路6は、外部クロックC1とほぼ同相となるDLLクロックC3を生成し、クロックドライバ7へ供給する。なお、DLL回路6の詳細については後述する。

【0033】

クロックドライバ7は、DOUT用F／F13に、クロック制御回路2からの内部クロックC2およびDLL回路6からのDLLクロックC3をバッファして供給する。

【0034】

センスアンプ8は、バーストシンクロナス制御回路3からのアドレス遷移信号ATDによりセンスを開始する。

【0035】

バースト用データラッチ／データセクタ12は、フリップフロップ（F／F）10を介してバーストシンクロナス制御回路3からのバーストデータラッチ信号によりセンスアンプラッチ回路9を介してセンスアンプ8からの出力データをラッチする。また、フリップフロップ（F／F）11を介してバーストシンクロナス制御回路3からのバーストアドレス（バーストシンクロナス制御回路3で自動的に生成されるバーストシーケンス用アドレス）に従って、センスアンプ8により読み出されたデータをDOUT用F／F13へ送る。

【0036】

DOUT用F／F13は、DOUTバッファ14に出力する最終データをラッチする。また、DLLを使用する場合と使用しない場合での出力タイミングを調整する。

【0037】

次に、図1に示す半導体メモリのDLL回路不使用時とDLL回路使用時の夫々の動作

の概略を説明する。ただし、シンクロナスバースト動作において、D L L回路を使用するか、使用しないかはユーザコマンドにより入力される。

【0038】

<D L L回路不使用>

まず、D L L回路6を使用しない場合の動作について記載する。

クロック制御回路2においてチップイネーブル信号C E #またはアドレス有効信号A D V #の立下りエッジを検知し、双方の信号が有効になると、バースト開始信号S Tを出力する。バーストシンクロナス制御回路3はバースト開始信号S Tを受け、バーストアドレス、バーストデータラッチ信号を生成し、バースト読み出し動作を行う。このとき、D L L有効信号V 1はディセーブルであるため、D L L回路6は動作しない。また、D O U T用F / F 1 3においては、D L L有効信号V 1がディセーブルであることを感知し、D L LクロックC 3ではなく、内部クロックC 2を使用して、バースト出力データをD O U Tバッファ14に送る。

【0039】

<D L L回路使用>

次に、D L L回路6を使用する場合の動作について記載する。

クロック制御回路2においてチップイネーブル信号C E #またはアドレス有効信号A D V #の立下りエッジを検知し、双方の信号が有効になると、バースト開始信号S Tを出力する。バーストシンクロナス制御回路3はバースト開始信号S Tを受け、バーストアドレス、バーストデータラッチ信号を生成し、バースト読み出し動作を行う。この際、バーストシンクロナス制御回路3は、コマンドデコーダ／コマンドレジスタ1からの設定信号が示すユーザーによって設定されたクロックレイテンシより1クロック少ないレイテンシを自動的に設定する（クロックレイテンシ自動補正）。

同時にバーストシンクロナス制御回路3はD L L有効信号V 1がイネーブルであることを感知し、D L Lイネーブル信号E NをD L L回路6に出力する。D L L回路6ではD L L有効信号V 1、バースト開始信号S T、およびD L Lイネーブル信号E Nを感知し、D L L動作を開始し、外部クロックC 1とほぼ同相に補正されたD L LクロックC 3をD O U T用F / F 1 3へ供給する。D O U T用F / F 1 3においては、D L L有効信号V 1がイネーブルであることを感知し、内部クロックC 2ではなく、D L LクロックC 3を使用して、バースト出力データをD O U Tバッファ14に出力する。

【0040】

所定のバーストシーケンスが終了すると、バーストシンクロナス制御回路3はD L Lイネーブル信号E Nをディセーブルにし、これを受けたD L L回路6はD L L動作を終了する。

【0041】

上述した図1の半導体メモリにおいてD L L使用とD L L不使用の切り替え機能を設けたのは次の理由による。D L Lの基本的な動作は外部クロックC 1に対して遅延を持つ内部クロックC 2を、外部クロックC 1の次のエッジまで遅らせることである（同相にする）。その場合、クロック周波数が低くなると、内部クロックC 2に与える遅延量が大きくなり、内部で用意する遅延素子の増大を招くことになる（チップ面積増大）。そのため、内部クロックC 2の遅延の影響が少ない、低周波数時はD L Lを使用せず、内部クロックC 2の遅延の影響が無視できない高周波数時にD L Lを使用するようにユーザコマンドで選択できるようにするためである。例えば、100MHzを基準として、100MHz以下では、内部クロックの遅延の影響が少ないので、D L L回路6を作動させず、100MHz以上でD L L回路6を作動させる機能（リードコンフィギュレーション機能）を使用するかどうかをユーザーが設定できるようにするためである。

【0042】

また、クロックレイテンシ自動補正機能を設けたのは次の理由による。D L LクロックC 3は内部クロックC 2に対してさらに遅延が与えられたものであるため、D O U T用F / F 1 3において、バースト出力データのタイミングを調整すると、D L L回路6を使用

しない場合に比べて、1クロック分のレイテンシが発生する。そのため、DLL使用時は、バースシンクロナス制御回路3において、内部の動作レイテンシをユーザー設定より1クロック小さくしてDOUT用F/F 13での1クロック分の遅延をキャンセルし、外部から見た場合のレイテンシをユーザー設定と等しくすることができるようにするためである。

【0043】

《DLL回路の構成》

以下、図1のDLL回路の詳細について図面を参照しつつ説明する。

まず、本実施の形態のDLL回路の構成及び動作の概略について図2及び図3を参照しつつ説明する。図2はDLL回路の構成の概略を示す構成概略図であり、図3は図2のDLL回路の動作を説明するためのタイミングチャートである。なお、DLL回路の各構成要素の詳細については他の図を用いて後述する。

【0044】

制御回路100は、DLL動作のクロック生成(Timing generator)、モード切替、スタンバイ、リセット等の制御を行う。

ダミー遅延回路200は、クロックの内部遅延量(Δt)に相当する遅延を生じさせる遅延回路である。

位相比較回路300は、2つのクロック(制御回路100からの基準クロックC5、ダミー遅延回路200からの遅延クロックC6)の位相比較を行い、コース遅延回路400に信号COAPLUSや信号COAMINUSを出力し、ファイン遅延回路500に信号FINEPLUSや信号FINEMINUSや信号EXTRAMINUSを出力する。

【0045】

コース遅延回路400は、コースディレイセル401とコースレジスタ402が一体となったコースディレイレジスタ部がn個(本実施の形態では16個)直列に接続されてなり、遅延量の粗補正(例えば、1ns)を行う。ここで、nはクロック周波数、クロックC2の遅延などにより決められる値であり、本件明細書では、適宜、「段数」と呼ぶ。

ファイン遅延回路500は、ファインディレイセル501とn個のファインレジスタ502の直列接続部の対などにより構成されてなり、遅延量の補正(例えば、0.5ns)を行う。

クロックドライバ7は、DLLクロックC3(B)を出力する。

【0046】

《DLL回路の動作》

以下、図2のDLL回路の動作を順に説明する。

【0047】

<初期化モード>

まず、DLL回路の回路リセットおよび動作回路(初期化モード)における動作を説明する。

【0048】

図1のクロック制御回路2にてチップイネーブル信号CE#またはアドレス有効信号ADV#の立下りエッジの検知を行ってその双方が有効になって出力されるバースト開始信号STがDLL回路6の制御回路100に入力される。これにより、DLL回路6内部のフリップフロップやレジスタ等で構成される順序回路がリセットされる。リセット後、内部クロックC2の1つ目の立下りエッジに同期して動作クロックCFが制御回路100からダミー遅延回路200へ出力される。この動作クロックCFがダミー遅延回路200を通して動作クロックC4となって、コース遅延回路400に入力される(動作A101)。この経路を図2の点線aで示す。

ただし、動作クロックCFは周期性のあるクロックではなくて、内部クロックC2の立下りエッジでRSフリップフロップがセットされた出力である“H”レベルの信号である。

また、一般的に論理回路においては、アクティブな論理を“H”レベル、“L”レベル

のいずれに設定しても同じ回路動作を実現することができる。従って、本実施例においても動作クロックC Fの論理値を“L”として回路を実現することもできる。

【0049】

他方、制御回路100にて、内部クロックC2の2つ目の立下りエッジに同期して書き込み信号WTが“H”レベルになる。その後、内部クロックの3つ目の立上りエッジに同期して書き込み信号WTが“L”レベルになり、半クロック幅の同期パルスとなって、コース遅延回路400に出力される（動作A102）。

【0050】

制御回路100にて、上記のRSフリップフロップが書き込み信号WTの“H”レベルでリセットされて動作クロックC Fが“L”レベルになり、これによりダミー遅延回路200から出力される動作クロックC4も“L”レベルになる（動作A103）。

【0051】

コース遅延回路400にて、各コースディレイセル401に含まれているクロックドインバータを書き込み信号WTの“H”レベルでディセーブルとし、動作クロックC4の出力を止める（動作A104）。これは、動作クロックC Fが“H”レベルになってから書き込み信号WTを“H”レベルにするまでの1クロックの間のみ動作クロックC4を伝達させるためである。

【0052】

コース遅延回路400の各段のコースレジスタ402は自身の対であるコースディレイセル401の論理（“H”レベル、“L”レベル）を参照して、書き込み信号WTの“H”レベルによりクロックドインバータがディセーブルとなった時点でどの段まで動作クロックC4が到達したかを判定する。そして、書き込み信号WTが“L”レベルになると、各段のコースレジスタ402は判定結果を書き込む。ただし、クロックドインバータがディセーブルとなり、動作クロックC4がとまった時点で動作クロックC4が到達したコースディレイセル401の対になるコースレジスタ402（動作クロックC4が到達しているコースディレイセル401のうち一番後ろのコースディレイセル401の対になるコースレジスタ402）のみ“H”が書き込まれる（動作A105）。

【0053】

これにより初期化モードが終了する。以上の動作により、「ダミー遅延回路200によるダミー遅延＋コース遅延回路400によるコース遅延＝外部クロックの1周期」の設定が完了する。なお、この時点ではまだDLLクロックC3は出力されていない。

また、DQバッファの能力が低くDQバッファでの遅延が大きくなった場合や、使用周波数が高くなった場合（相対的に内部クロック遅延、DQ遅延が遅くなったのと同じ）に、内部クロック遅延をキャンセルするだけでは外部クロックとDQ出力の同期が取れない場合（セットアップ時間が取れない場合）は「ダミー遅延回路200によるダミー遅延＋コース遅延回路400によるコース遅延＋DQバッファ遅延に相当するダミー遅延＝外部クロックの2周期」を判定できるように回路を構成することにより、DQバッファの遅延分もキャンセルすることができる。本発明ではこの実施例は示されていないが、本発明の実施例に若干の論理回路を追加することにより、容易に実現可能である。

【0054】

<ロックモード（初期クロック出力）>

次に、DLL回路のロックモード（初期クロック出力）における動作を説明する。

【0055】

上記動作A105で書き込み信号WTが“L”レベルとなりコースレジスタ402の書き込みが終了した半クロック後、制御回路100にて内部クロックC2の3つ目の立下りエッジに同期してロックモード信号Mが“H”レベルになる。このロックモード信号Mが“H”レベルとなったのを受けて制御回路100は動作クロックC4の経路を図2の実線bで示す経路へと切り替える（動作A201）。

【0056】

制御回路100にて、上記動作A201の半クロック後、即ち、内部クロックの4つ目

以降の立上リエッジに同期したワンショットパルスを毎クロック発生させ、このパルス信号を動作クロックC 4としてコース遅延回路4 0 0の各コースレジスタ4 0 2に出力する（動作A 2 0 2）。なお、内部クロックC 2を使用せずにワンショットとするのは、動作クロックC 4の“L”レベルの期間でコース遅延回路4 0 0およびファイン遅延回路5 0 0の段数を切り替える構成上、内部クロックC 2のデューティ比を変化させ、動作クロックC 4の“L”レベルの期間を長く取って、切り替え時のタイミングに余裕を持たせるためである。

【0 0 5 7】

上記動作A 2 0 2で発生した動作クロックC 4はコース遅延回路4 0 0のコースディレイセル4 0 1およびファイン遅延回路5 0 0のファインディレイセル5 0 1を通過してDLLクロックC 3となる。DLLクロックC 3はクロックドライバ7を通過してDLLクロックC 3（B）となる（動作A 2 0 3）。なお、スタート時のリセット動作によってファイン遅延回路5 0 0の設定は0段となっており、未調整のままであるが、初期化モードの説明で記載したように、コース遅延回路4 0 0のコースディレイセル4 0 1の精度では補正されている。なお、これは実用可能な精度である。

【0 0 5 8】

このロックモード（初期クロック出力）の動作により、内部クロックC 2の4クロック目から内部クロックC 2の立上リエッジに同期したDLLクロックC 3を発生させることができる。つまり、外部クロックC 1の5クロック目と初期クロックが同相のDLLクロックC 3を発生させることができる。

【0 0 5 9】

＜ロックモード（ロックオン動作）＞

さらに、DLL回路のロックモード（ロックオン動作）における動作を説明する。

【0 0 6 0】

上記動作A 2 0 1において、ロックモード信号Mが“H”レベルになった1クロック後、内部クロックC 2の4つ目の立下リエッジから制御回路1 0 0において3クロックに1回の割合で基準クロックイネーブル信号R C E Nが出力される。この基準クロックイネーブル信号R C E Nと内部クロックC 2との論理積（AND）をとった信号を基準クロックC 5とし、位相比較回路3 0 0へ出力する（動作A 3 0 1）。即ち、基準クロックC 5は、内部クロックC 2の5つ目の立上リエッジから3クロックに1回の割合で出力される。なお、3クロックに1回の割合とするのは、動作周波数が高くなると位相比較、コース遅延回路4 0 0およびファイン遅延回路5 0 0の段数調整の一連の動作が1サイクル内に完了しない可能性があることを考慮したものである。

【0 0 6 1】

位相比較回路3 0 0にて、基準クロックC 5に対し、遅延クロックC 6の位相が遅いか速いかを判定する。つまり、DLL回路の基本的なロック条件である「可変遅延（コース遅延とファイン遅延）＋ダミー遅延＝1周期」であるかを判定する（動作A 3 0 2）。ただし、遅延クロックC 6は、動作クロックC 4がコース遅延回路4 0 0のコースディレイセル4 0 1、ファイン遅延回路5 0 0のファインディレイセル5 0 1およびダミー遅延回路2 0 0を順に通過して遅延が与えられた信号である。

ロックモードに移行してから最初の動作クロックC 4は内部クロックC 2の4つ目の立上リエッジから出力が開始される（上記動作A 2 0 2参照）。この動作クロックC 4がコース遅延回路4 0 0のコースディレイセル4 0 1、ファイン遅延回路5 0 0のファインディレイセル5 0 1およびダミー遅延回路2 0 0を順に通った後の遅延クロックC 6はほぼ1周期遅れの信号となる。これは、初期化モードにおいてコース遅延回路4 0 0の精度で遅延の設定が完了しているからである。

これに対し、基準クロックC 5は内部クロックC 2の5クロック目で出力される。

したがって、位相比較回路3 0 0ではDLL回路の基本的なロック条件である「可変遅延（コース遅延とファイン遅延）＋ダミー遅延＝1周期」であるかを判定していることになる。

また、DQバッファの能力が低くDQバッファでの遅延が大きくなった場合や、使用周波数が高くなった場合（相対的に内部クロック遅延、DQ遅延が遅くなったのと同じ）に、内部クロック遅延をキャンセルするだけでは外部クロックとDQ出力の同期が取れない場合（セットアップ時間が取れない場合）は「可変遅延（コース遅延とファイン遅延）＋ダミー遅延＋DQバッファ遅延に相当するダミー遅延＝2周期」を判定できるように回路を構成することにより、DQバッファの遅延分もキャンセルすることができる。本発明ではこの実施例は示されていないが、本発明の実施例に若干の論理回路を追加することにより、容易に実現可能である。

【0062】

位相回路300は上記動作A302の判定結果に基づいて信号（信号COAPLUS、信号COAMINUS、信号FINEPLUS、信号FINEMINUS、信号EXTRAMINUS）を出力する（動作A303）。

【0063】

コース遅延回路400およびファイン遅延回路500では位相比較回路300の出力信号（信号COAPLUS、信号COAMINUS、信号FINEPLUS、信号FINEMINUS）を受けて段数の調整が行われ、あるいは、ファイン遅延回路500では位相比較回路300の出力信号（信号EXTRAMINUS）を受けてファインディレイセル501をバイパスさせる動作を行う（動作A304）。このバイパスさせる動作は、コース遅延回路400の段数およびファイン遅延回路500の段数がともに0段（最小設定）であるにもかかわらず、遅延クロックC6の位相が遅すぎる場合に対処可能とするものである。

【0064】

コース遅延回路400およびファイン遅延回路500では、位相比較回路300から出力信号が何も出力されていない場合には「可変遅延＋ダミー遅延＝1周期」が成立しており、コース遅延回路400およびファイン遅延回路500は動作しない（ロックオン状態）（動作A305）。

【0065】

ロックオンが成立した後も位相比較は3クロックに1回の割合で実行され、クロック周期の変動及び電源電圧の変動や環境温度の変動による遅延値の変動に対し、その都度コース遅延回路400とファイン遅延回路500は段数の増減を行って位相を補正する（動作A306）。

【0066】

<バースト終了動作>

さらに、DLL回路のバースト終了における動作を説明する。

【0067】

DLL回路6はDLLイネーブル信号ENの立下りエッジを受けてDLL動作を終了する（動作A401）。バーストシンクロナス読み出し全体の動作はいわゆるパイプライン処理を行っている仕様上、バーストシンクロナス制御回路3からDLLイネーブル信号ENの“L”レベル（バースト終了）を受けてから、2サイクルの間はDLLクロックC3を出力する必要がある。そのため、制御回路100内にシフトレジスタを設けて2クロック分のタイミングを計っている。

【0068】

DLLイネーブル信号ENはバースト開始時に“H”レベルでDLL回路6に入力されるが、DLL回路6内の順序回路（シーケンス回路）はこの“H”レベルを使用せず、バーストシーケンス終了の条件として使用するだけである。バースト開始はバースト開始信号STにより行われる。

【0069】

以下、DLL回路の各部について図面を参照しつつ説明する。

【0070】

<制御回路>

制御回路の動作について図4から図6を参照しつつ説明する。図4および図5は図2の制御回路の構成を示す回路図であり、図6は図4の立下りワンショットパルス回路の構成を示す回路図である。

【0071】

<リセット動作>

まず、制御回路のリセット動作を説明する。ただし、上述したように、バースト開始信号STは、図1のクロック制御回路2に入力されるチップイネーブル信号CE#またはアドレス有効信号ADV#の立下りエッジで“H”レベルとなり、内部クロックC2の1つ目の立上りエッジで“L”レベルとなるパルスである（図3参照）。

【0072】

クロック制御回路2からバースト開始信号STがNAND回路101を介してフリップフロップ111～117に供給され、フリップフロップ111～117をリセットする（動作B101）。同時にNOR回路152を介して他の回路（位相比較回路300、コース遅延回路400、ファイン遅延回路500）にリセット信号RSTを出力する（動作B102）。NAND回路101の使用目的はバースト開始信号STがチップ上で大きな遅延を持たされてDLL回路6に供給された場合、リセット解除（バースト開始信号が“L”レベルになる）のタイミングが遅れて、内部動作開始が遅くなることを防ぐため、内部クロックC2の1つ目の立上りで（“H”レベル）バースト開始信号STを強制的に“L”レベルにするためである。

【0073】

<クロックイネーブル動作>

次に、制御回路のクロックイネーブル動作を説明する。

上記リセット動作後、フリップフロップ115の出力の反転信号（信号S101）は“H”レベルになっている。その後クロックC2の1つ目の“H”レベルでハーフラッチ141の出力（信号S102）は“H”レベルになる（動作B201）。

【0074】

NAND回路102には信号S102とロックモード信号Mの反転信号が入力され、フリップフロップ121の出力であるロックモード信号Mはリセット直後“L”レベルで、その反転信号は“H”レベルである。したがって、リセット後内部クロックC2の1つ目の“H”レベルで初期化モードのクロックイネーブル信号EN1は“H”レベルとなる（初期化モード開始）（動作B202）。

【0075】

その後、ロックモード信号Mが“H”レベルとなると（図3参照）、クロックイネーブル信号EN1が“L”レベル（ディセーブル）になると同時にNAND回路103を介してロックモードのクロックイネーブル信号EN2は“H”レベルとなる（ロックモード開始）（動作B203）。

【0076】

NAND回路104によりフリップフロップ111～113はバースト開始信号STによるリセット後も、ロックモード信号Mが“L”（初期化モード）の期間は継続してリセット状態にある。ロックモード信号Mが“H”レベルになり、ロックモードになるとフリップフロップ111～113のリセット状態は解除され、内部クロックC2の立下りに同期して動作を開始し、内部クロックC2の3クロックに対して1回の割合で基準クロックイネーブル信号RCENを発生させる（動作B204）。

【0077】

<初期化モード>

さらに、制御回路の初期化モードにおける動作を説明する。

上記動作B202でクロックイネーブル信号EN1が“H”レベルとなり、さらに内部クロックC2が“L”レベルになることにより、RSラッチ161をセットし、その出力は“H”レベルになる。この“H”レベルのクロックがオフセット調整ディレイ171およびダミー遅延200を通り、クロック出力セクタ172を介して動作クロックC4と

なる（動作B 3 0 1）。オフセット調整ディレイ1 7 1を設けたのは次の理由による。初期化モードではコース遅延回路4 0 0のみで可変遅延の値を決定するのに対して、ロックモードではコース遅延回路4 0 0およびファイン遅延回路5 0 0の双方を可変遅延の値を決定している。そのため、初期化モードではオフセット調整ディレイ1 7 1を通すことによって、初期化モードにおけるコース遅延回路4 0 0のみで決定された可変遅延の値と、ロックモードにおけるコース遅延回路4 0 0およびファイン遅延回路5 0 0の双方によって決定された可変遅延の値と、の差をキャンセルすることができるようにしたものである。

また、一般的に論理回路においては、アクティブな論理を“H”レベル、“L”レベルのいずれに設定しても同じ回路動作を実現することができる。従って、本実施例においても動作クロックC 4の論理値を“L”として回路を実現することもできる。

【0 0 7 8】

RSラッチ1 6 1は、セットから1クロック後に、フリップフロップ1 1 9の出力（信号S 1 0 3）により、リセットされる（動作B 3 0 2）。即ち、初期化モードにおいては、動作クロックC 4は1周期幅のパルスとなる。

これと同時に1クロック幅の書き込み信号WTがコース遅延回路4 0 0へ出力される（動作B 3 0 3）。なお、この書き込み信号WTの立上りでコース遅延回路4 0 0の段数が決定され、書き込み信号WTの立下りでその判定結果がコース遅延回路4 0 0のコースレジスタ4 0 2に書き込む。

【0 0 7 9】

<ロックモード>

さらに、制御回路のロックモードにおける動作を説明する。

初期化モードが書き込み信号WTで終了し、その半クロック後にロックモード信号Mが“H”レベルになることでロックモードに移行する。ロックモード信号Mが“H”レベルとなることによって、ワンショットパルス発生回路1 7 3の出力がクロック出力セクタ1 7 2を介して動作クロックC 4になる（動作B 4 0 1）。

【0 0 8 0】

<BIAS ON動作>

さらに、制御回路のBIAS ONにおける動作を説明する。コース遅延回路4 0 0およびファイン遅延回路5 0 0において、電源電圧による遅延値の変動を緩和させるための回路を採用している。そのためにトランジスタにBIASを与えるための回路も設けている。この回路は動作時VCCからVSSにかけてDC電流を発生するため、無駄な電流消費を防ぐために、DLL動作時のみONにする必要がある。そのため制御回路内にBIAS発生のためのシーケンス回路を設けている。

【0 0 8 1】

信号1 1 1が“H”レベルになると、節点BIASF 3が速やかに“H”レベルとなるため、節点BIASONの信号S 1 1 2も速やかに“H”レベルとなり、バイアス発生回路をONにする（動作B 5 0 1）。

【0 0 8 2】

信号1 1 1が“L”レベルになると、節点BIASF 3は“L”レベルとなるが、フリップフロップ1 1 4～1 1 7で構成されるシフトレジスタの動きで、その後、内部クロックC 2の3クロックの間は節点BIASF 1，BIASF 2は共に“H”レベルとなり、節点BIASONの信号S 1 1 2も内部クロックC 2の3クロックの間は“H”レベルを出力する（動作B 5 0 2）。すなわち、節点BIASONの信号S 1 1 2は信号S 1 1 1の立上りで“H”レベルとなり、立下りの3クロック後に“L”レベルになる。立下り後3クロックの間“H”レベルに保持するのは、DLLの仕様上信号S 1 1 1の立下り後も動作クロックC 4を2回出力する必要があるから、1回分余裕を持たせたものである。

【0 0 8 3】

<バースト終了>

さらに、制御回路のバースト終了の動作について説明する。

信号S 1 1 1が“ L ”レベルになると、フリップフロップ1 1 4のクロック入力は“ H ”レベルとなり、フリップフロップ1 1 4の出力が“ H ”レベル（フリップフロップ1 1 5の入力が“ H ”レベル）となる（動作B 6 0 1）。ディレイ1 3 1とNAND回路1 0 5は何らかの要因で信号S 1 1 1に“ L ”レベルのノイズ（ひげ）が発生した場合にそのノイズをマスクして不用意にDLL回路が止まるのを防ぐ。

【0 0 8 4】

フリップフロップ1 1 5の入力が“ H ”となった次の内部クロックC 2の立ち上がりでフリップフロップ1 1 5の出力が“ H ”レベルとなって、インバータで反転されて信号S 1 0 1は“ L ”レベルとなる（動作B 6 0 2）。内部クロックC 2が“ H ”レベルの期間であるので、ハーフラッチ1 4 1を介して信号S 1 0 2が“ L ”レベルになり、クロックイネーブル信号E N 2が“ L ”レベルとなり、動作クロックC 4の出力が停止する（動作B 6 0 3）。すなわち、信号S 1 1 1が立下がってからここまでの動作は2サイクルとなり、信号S 1 1 1の立下りから2クロック分は動作クロックC 4を出力し、その後動作クロックC 4の出力は停止する。

【0 0 8 5】

さらに、フリップフロップ1 1 6、1 1 7により2サイクルのタイミングをとり、フリップフロップ1 1 7の出力が“ H ”レベルとなり、NOR回路1 5 2を介してフリップフロップ1 1 1～1 1 3をリセット状態にし、これと同時にリセット信号R S Tが“ H ”レベルとなって、DLL内部のフリップフロップF 1 1 8～1 2 1、ダミー遅延回路2 0 0、位相比較回路3 0 0、コース遅延回路4 0 0およびファイン遅延回路5 0 0をリセットする（動作B 6 0 4）。

【0 0 8 6】

＜立下りワンショットパルス発生動作＞

さらに、図6の制御回路の立下りワンショット回路の立下りワンショットパルス発生動作を説明する。コース遅延回路4 0 0には初期化モード時にクロックC 4がどの段まで到達するかを判定するためのラッチ（クロックドインバータで構成）を内蔵しており、この初期化モード終了時にはラッチをリセットする必要がある。

【0 0 8 7】

書き込み信号W Tが入力端子T 1 0 1に入力され、書き込み信号W Tが立ち下がると、入力端子T 1 0 1の入力が立ち下がり、出力端子T 1 0 3に“ L ”レベルのワンショットパルスが発生し、このパルスが信号S 1 2 1となる（動作B 7 0 1）。また、DLL開始時および終了時のリセット信号R S Tの反転信号R S T Bが入力され、この反転信号が“ L ”レベルのとき出力端子T 1 0 3の出力が“ L ”レベルとなる（動作B 7 0 2）。

【0 0 8 8】

＜ダミー遅延回路＞

次に、ダミー遅延回路の構成および動作について図7および図8を参照しつつ説明する。図7は図2のダミー遅延回路の構成を示す回路図であり、図8は図7の微調整回路の構成を示す図である。

【0 0 8 9】

リセット信号R S Tまたは書き込み信号W Tが“ H ”になると、ダミー遅延リセット信号が“ L ”となり、ディレイ回路2 0 2及び微調整回路2 0 3のクロック経路をリセットする。リセット信号R S Tはバースト開始時およびバースト終了時の内部回路リセット信号である。

書き込み信号W Tが“ H ”になるのは初期化モード時にコース遅延回路4 0 0の段数が決定された時であり、後のロックモード動作のために一度クロック経路をリセットするものである。

【0 0 9 0】

セレクト2 0 1はロックモード信号が“ L ”レベルの時（初期化モード時）、図2の制御回路1 0 0から供給される動作クロックC Fをディレイ回路2 0 2へ供給する。また、ロックモード信号が“ H ”レベルの時（ロックモード時）、図2のファイン遅延回路5 0

0 から入力される D L L クロック C 3 をディレイ回路 2 0 2 へ供給する。

ディレイ回路 2 0 2 は、4 個 1 組のインバータチェーンを複数段使用して構成されており、クロック C 2 0 0 を出力する。

【0 0 9 1】

微調整回路 2 0 3 は微調整回路 2 0 3 への入力（“H” または “L” の信号 S 2 0 1，S 2 0 2，S 2 0 3）に基づき遅延量を調節する。この回路例が図 8 であり、NAND 回路 2 2 1～2 2 8 のいずれか 1 つのみ全ての入力が “H” レベルとなって出力が “L” レベルとなり、インバータで反転されて “H” レベルとなる。クロックドインバータ 2 1 1～2 1 8 のうち全ての入力が “H” レベルの NAND 回路と対のクロックドインバータのみが開く。クロック C 2 0 0 は遅延付与部（0 から 7）と開いたクロックドインバータを通してクロック C 2 0 1 となってセクタ 2 0 4 へ出力される。したがって、微調整回路 2 0 3 ではクロックが入力から出力までに通る遅延付与部の数を 0 から 7 に切り替えることが可能な構成となっている。

微調整回路への入力 S 2 0 1、S 2 0 2，S 2 0 3 は、同一チップ内に用意される記憶手段から出力される信号であって、記憶手段として例えば不揮発性のメモリセルを使用すれば、出荷時に外部から値を書き込むことで微調整することができ、例えば S R A M などの揮発性のメモリセルやフリップフロップ等で構成されるレジスタを使用すれば、使用時に外部から値を書き込むことにより、微調整することが可能になる。

【0 0 9 2】

セクタ 2 0 4 はロックモード信号が “L” レベルの時（初期化モード時）、入力をコース遅延回路 4 0 0 へ供給する。また、ロックモード信号が “H” レベルの時（ロックモード時）、入力を位相調整回路 3 0 0 へ出力する。

【0 0 9 3】

<位相比較回路>

次に、位相比較回路の動作について図 9 および図 1 0 を参照しつつ説明する。図 9 は図 2 の位相比較回路の構成を示す回路図であり、図 1 0 は図 9 の位相比較回路の 1 実施例を示す図である。なお、図 9 のリセット信号 R S T はフリップフロップ 3 0 8～3 1 2 のラッチに入力されるものであるが、図 9 においては省略している。

【0 0 9 4】

位相比較回路 3 0 0 は基準クロック C 5 と遅延クロック C 6 の位相を比較する。遅延クロック C 6 は内部クロック C 2 がコース遅延回路 4 0 0、ファイン遅延回路 5 0 0 およびダミー遅延回路を通過した後のクロックであるので基準クロック C 5 と遅延クロック C 6 の位相比較を行うことは、D L L 回路 6 のロックオン条件である「ダミー遅延＋可変遅延（コース遅延とファイン遅延）＝1 周期」の判定を行うことである。基準クロック C 5 は制御回路 1 0 0 から内部クロック C 2 の 3 クロックに 1 回の割合で出力される信号である。

【0 0 9 5】

リセット信号 R S T により、ラッチ回路 3 0 8～3 1 2、R S フリップフロップ回路 3 0 2 及び R S フリップフロップ回路 3 1 8 がリセットされる。

比較対象である遅延クロック C 6 は NAND 回路 3 0 1 を介して R S フリップフロップ 3 0 2 に入力される。NAND 回路 3 0 1 の他方の入力は基準クロックイネーブル信号 R C E N が入力される（動作 C 1 0 1）。この NAND 回路 3 0 1 の役割は、内部クロック C 2 の 3 クロックに 1 回のみ位相比較を行うためであり、その他のクロックでは遅延クロック C 6 の入力を禁止することである。

【0 0 9 6】

基準クロックイネーブル信号 R C E N がイネーブル（“H” レベル）の時、遅延クロック C 6 が R S フリップフロップ 3 0 2 に入力され、R S フリップフロップ 3 0 2 の出力（信号 S 3 0 1）は “H” レベルとなる（動作 C 1 0 2）。

ここで、R S フリップフロップ 3 0 2 を使用する目的は、遅延クロック C 6 の元となる動作クロック C 4 は制御回路 1 0 0 内の AND 回路 1 7 3 で発生されたワンショットパル

スであるため“H”レベルの期間が短くなっている。このため、位相比較を行う際に誤判定を防ぐために“H”レベルの期間を補うためである。

【0097】

このRSフリップフロップ302は基準クロックイネーブル信号RCENが“L”レベルとなることでリセットされて信号S301は“L”レベルとなる（動作C103）。

【0098】

基準クロックC5が“L”レベルの間（基準クロックC5の立上りエッジが到達していない）はラッチ回路303～306は開放の状態でRSフリップフロップ302の出力（信号S301）の“H”レベルが順次伝達される（動作C104）。

【0099】

基準クロックC5が“H”レベルになると、ラッチ回路303～306が閉じられ（ラッチ）、その時点でRSフリップフロップ302の出力の伝達が止まる（動作C105）。

【0100】

各ラッチ回路303～306の節点N303～306の値（信号S303～S306）が位相判定回路307に入力される（動作C106）。なお、夫々の節点の信号が持つ意味は次のとおりである。「S303=1」はコース遅延回路400が1段分以上遅い。「S304=0」はファイン遅延回路500が約1段分遅い。「S305=0」はファイン遅延回路500が約1段分速い。「S306=1」はコース遅延回路400が1段分以上速い。

【0101】

位相判定回路307は一般的な組み合わせ論理回路で構成されており（図10参照）、ラッチ回路303～306の各出力（信号S303～S306）、コース遅延回路400からの信号COASEL0、COASEL15、およびファイン遅延回路からの信号FINEREG0、EXMINREGとの組み合わせにより、コース遅延回路400を制御する元となる信号CPLUSF、CMINUSF、およびファイン遅延回路500を制御する元となる信号FPLUSF、FMINUSF、EXMINUSFを出力する（動作C107）。

【0102】

この位相判定回路（組み合わせ回路）の論理（各出力信号がアクティブ“1”になる条件）を示す。

信号CPLUSF（コース遅延回路400の段数プラス）に関しては次の通りである。基準クロックC5が節点N306まで到達し（信号S306=1）かつ信号COASEL15が0（コース遅延回路400の段数が15でない）の場合、信号FINEREGが1で信号FPLUSFが1となった場合（ファイン遅延回路500からの桁あげ）である。

信号CMINUSF（コース遅延回路400の段数マイナス）に関しては次の通りである。基準クロックC5が節点N303まで到達していない（信号S303=1）かつ信号COASEL0が0（コース遅延回路400の段数が0でない）の場合、信号FINEREGが0で信号FMINUSが1となった場合（ファイン遅延回路500からの桁さげ）である。

【0103】

信号FPLUSF（ファイン遅延回路500の段数プラス）に関しては次の通りである。基準クロックC5が節点N305まで到達し（信号S305=0）節点N306まで到達していない（信号S306=0）場合であって、信号FINEREG0が0または信号COASEL15が0（桁上げする必要がないか、コース遅延回路の桁上げ可能）、さらに信号EXMINREGが0のときである。

信号FMINUSF（ファイン遅延回路500の段数マイナス）に関しては次の通りである。基準クロックC5が節点N303まで到達し（信号S303=0）節点N304まで到達していない（信号S304=0）場合であって、信号FINEREG0が1または信号COASEL0が0のとき（桁下げする必要はないか、コース遅延回路400の桁下

げ可能)である。

信号E X M I N U S Fに関しては次の通りである。信号C O A S E L 0が1かつ信号F I N E R E Gが0(コース遅延回路およびファイン遅延回路の双方が0段)で基準クロックC 5が節点N 3 0 4まで到達していない(信号S 3 0 4=0)の場合である。1度信号E X M I N R E Gが1になると、節点N 3 0 5まで到達して(信号S 3 0 5=0)節点N 3 0 6まで到達していない(信号S 3 0 6=0)条件が成立するまでその値を保持する。これはファイン遅延回路5 0 0の1段分速いことを表わしている。

【0104】

なお、基準クロックC 5が節点N 3 0 4まで到達し(信号S 3 0 4=1)節点N 3 0 5まで到達していない(信号S 3 0 5=1)場合、上記のいずれも満たさず、ロック状態を表し、基準クロックC 5と遅延クロックC 6の位相がっており、位相判定回路3 0 7は出力を行わない。

【0105】

位相判定回路3 0 7は組み合わせ回路であることから、コース遅延回路4 0 0およびファイン遅延回路5 0 0の制御を行うための最終出力のタイミングを計る必要がある。このため、位相判定回路3 0 7の出力が後段のラッチ回路3 0 8~3 1 2に入力される(動作C 1 0 8)。各ラッチ回路3 0 8~3 1 2は基準クロックC 5に遅延を与えた信号S 3 0 7が“H”レベルのときに位相判定回路3 0 7の出力を取り込む(動作C 1 0 9)。つまり、基準クロックC 5の“H”レベルで位相比較用のラッチ回路3 0 3~3 0 6が閉じられた後にラッチ回路3 0 8~3 1 2は位相判定回路3 0 7の位相判定結果を取り込む。

【0106】

その後、基準クロックC 5が“L”レベルになって、遅延が付与された信号S 3 0 7が“L”レベルになると、ラッチ回路3 0 8~3 1 2が閉じる(位相判定結果をラッチ)(動作C 1 1 0)。さらに、ラッチ回路3 0 8~3 1 2の後段にはAND回路3 1 3~3 1 7が用意されており、レジスタ制御信号C O M P O Eによって信号C O A P L U S, C O A M I N U S, F I N E P L U S, F I N E M I N U S, E X T R A M I N U Sが出力される(動作C 1 1 1)。

【0107】

上記のレジスタ制御回路C O M P O EはRSフリップフロップ3 1 8によって発生される。このRSフリップフロップ3 1 8の動作は基準クロックC 5の立下りでセット(C O M P O E=“H”)、クロックC 2 0 0でリセット(C O M P O E=L)である。クロックC 2 0 0は基準クロックC 5がコース遅延回路4 0 0を通して遅延が与えられた信号である。但し、N O R回路3 1 9は基準クロックC 5が“H”レベルになった時点、つまり、位相比較開始時点でRSフリップフロップ3 1 8をリセットするためのものである。

【0108】

<コース遅延回路>

次に、コース遅延回路の構成および動作について図1 1および図1 2を参照しつつ説明する。図1 1は図2のコース遅延回路の構成を示す回路図であり、図1 2は図1 1のコースディレイレジスタ回路の構成を示す回路図である。

【0109】

コース遅延回路4 0 0は、上述したように、コースディレイセル4 0 1とコースレジスタ4 0 2が対となったコースディレイレジスタ回路4 1 0がn個(本実施の形態では1 6個)直列に接続されている。

【0110】

「初期化モード」

まず、コース遅延回路4 0 0の初期化モードにおける動作を説明する。

各コースディレイレジスタ回路部4 1 0に動作クロックC 4が入力される。まず、ダミー遅延回路2 0 0から入力される動作クロックC 4は1段目のコースディレイレジスタ回路4 1 0の端子I N 1に入力され、N A N D回路4 5 1およびインバータ回路4 2 1に供給される(動作D 1 0 1)。N A N D回路4 5 1の他方の入力是对をなしているコースレ

ジスタ402の出力SYSELで、DLL動作開始時にリセットされ、“L”レベルになっている。したがって、動作クロックC4は端子OUT2には伝達されない（動作D102）。

【0111】

他方、クロックドインバータ431は制御回路100から供給される書き込み信号WTにより制御され、書き込み信号WTが“L”レベルでイネーブルである。書き込み信号WTは、図3のタイミングチャートなどを参照して上述したように、動作クロックCFが出力されてから（動作クロックCF＝“H”）1クロック後に“L”レベルから“H”レベルに変化するので、その間動作クロックC4はインバータ回路421、トランスファゲート441、クロックドインバータ431、NAND回路452、インバータ回路422、およびトランスファゲート442を介して端子OUT1に出力される（動作D103）。このパスがコース遅延（1段分）を与えるパスである。

【0112】

端子OUT1は次段のコースディレイレジスタ回路410の端子IN1に接続されているので、書き込み信号WTが“L”レベルの間は端子OUT2の出力は次段のコースディレイレジスタ回路410に順次伝達される（動作D104）。

【0113】

動作クロックCFが出力されてから1クロック後に書き込み信号WTが“H”レベルになると（図3参照）、クロックドインバータ431が閉じ、クロックドインバータ432が開いてその時点での節点P402の値をラッチする（動作D105）。

その時点でのNOR回路456の出力S401は、節点P401および節点P402の双方が“L”レベルのとき“H”レベルとなり、それ以外のとき“L”レベルとなる（動作D106）。

つまり、NOR回路456の出力S401が“H”レベルとなる条件は節点P401および節点P402の双方が“L”レベルのときである。この条件が意味するところは、端子IN1からの入力である動作クロックC4の“H”レベルが節点P401まで到達し、節点P402まで到達していないことである。

この条件を満たすのはn個あるコースディレイレジスタ回路410のうち1個だけであることは明らかである。なぜなら、節点P401まで到達しているということはその前のコースディレイレジスタ回路410の節点P402まで到達しており、節点P402まで到達してなければその後のコースディレイレジスタ回路410の節点P401に到達していることはありえないからである。

動作D106は動作クロックCFの出力開始から1クロック間に動作クロックC4がコースディレイレジスタ回路410の何個目まで到達することができるかを判定していることになる。つまり、初期化モードにおける動作クロックC4はダミー遅延回路200を通っているので、「ダミー遅延＋可変遅延（コース遅延回路400によるコース遅延のみ）＝1周期」を判定していることと同じである。

【0114】

書き込み信号WTが“H”レベルであるのでクロックドインバータ433は開いており、入力IN5はリセット用信号であってこの時は“L”であるので、出力（信号S405）の値が節点P405に伝達される（動作D107）。なお、上記条件が成立しているコースディレイレジスタ回路410では節点P403の値は“H”レベルであり、上記条件が成立していないコースディレイレジスタ回路410では“L”レベルである。

【0115】

このとき、ロックモード時に位相比較回路300から出力される信号COAPLUSおよび信号COAMINUSが“L”レベルであり、クロックドインバータ434、435は閉じている。また、接点P404の値は書き込み信号WTが反転した“L”レベルとなっているのでクロックドインバータ436、437は閉じている。さらに、節点P404の値が反転されて“H”レベルとなってクロックドインバータ438が開いており、変化前の節点P405の値を反転した値をラッチする（動作D108）。即ち、書き込み信号

WTが“H”レベルで節点P 4 0 5の値が変化する（いずれか1つのコースディレイレジスタ回路のみ“H”）が、端子OUT 3の出力は変化しない。

【0 1 1 6】

書き込み信号WTが“H”レベルになった半クロック後に書き込み信号WTは“L”レベルになる（図3参照）。これにより、クロックドインバータ4 3 3は閉じ、節点P 4 0 4の値は“H”レベルとなるのでクロックドインバータ4 3 6が開き、接点P 4 0 5の値がラッチされる（動作D 1 0 9）。即ち、コースディレイ遅延回路4 1 0の何れか一つのコースレジスタ4 0 2に“H”が書き込まれたことになる。

【0 1 1 7】

同時に、節点P 4 0 4の値が“H”レベルとなるのでクロックドインバータ4 3 7が開き、またそれが反転して“L”レベルとなるのでクロックドインバータ4 3 8が閉じて、コースレジスタ4 0 2に書き込まれた値が端子OUT 3に出力される（動作D 1 1 0）。

【0 1 1 8】

書き込み信号WTが“L”レベルになった直後に制御回路1 0 0から端子IN 2に“L”レベルのパルスが入力されることになり、NAND回路4 5 2およびクロックドインバータ4 3 2で構成されるラッチがリセットされる（動作D 1 1 1）。

【0 1 1 9】

「ロックモード（初期クロック出力）」

次に、コース遅延回路のロックモード（初期クロック出力）における動作を説明する。ただし、上述した初期化モードの動作により、コースディレイレジスタ回路4 0 1のコースレジスタ4 0 2のいずれか1つのみ“H”が書き込まれている。

【0 1 2 0】

動作クロックC 4が1つ目のコースディレイレジスタ回路4 1 0のコースディレイセル4 0 1の端子IN 1に入力される。このとき、対のコースレジスタ4 0 2に“H”が書き込まれていれば、端子OUT 3の出力は“H”であり、端子OUT 2の出力はNAND回路4 5 1を介して動作クロックC 4の反転した値となる（動作D 2 0 1）。端子OUT 2からの出力はクロック合成部4 1 1を介してコース遅延回路4 0 0の出力OUT Aに到達し、ファイン遅延回路5 0 0へ出力される（動作D 2 0 2）。端子OUT Aの値は端子OUT 2の値の反転論理になるので、動作クロックC 4に対しては正論理になる。

【0 1 2 1】

他方、節点P 4 0 6の値は“L”レベルなので、端子IN 1への入力（動作クロックC 4）はNAND回路4 5 2によって禁止され、端子OUT 1には伝達されない。端子OUT 1は次段の端子IN 1の入力であるため、動作クロックC 4は次段に伝達されないことになる。遅延を付与する部分を通さない（動作D 2 0 3）。

【0 1 2 2】

なお、コースレジスタ4 0 2に“L”が書き込まれているコースディレイレジスタ回路4 1 0では端子IN 1から端子OUT 1への伝達が行われ、動作クロックC 4は次段に伝達される。

【0 1 2 3】

例えば、1つ目のコースディレイレジスタ回路4 1 0のコースレジスタ4 1 0に“H”が書き込まれていれば、そのままNAND回路4 5 1の経路を通過してディレイ素子は一度も通さず、これを0段であると記載し、16個目のレジスタに“H”が書き込まれていれば15段であると記載する。コース遅延回路4 0 0では16段の遅延値を設定することができる。

【0 1 2 4】

「ロックモード（ロックオン動作）」

さらに、コース遅延回路のロックモード（ロックオン動作）における動作を説明する。コース遅延回路4 0 0にて、位相比較回路3 0 0から位相比較結果に対応した信号C O A P L U S、信号C O A M I N U Sが入力される（動作D 3 0 1）。信号C O A P L U Sおよび信号C O A M I N U Sは1クロック幅の“H”レベルのパルスである。

【0125】

位相比較回路300から信号COAPLUSが入力された場合、信号COAPLUSが“H”レベルでクロックドインバータ435が開く。端子IN3の入力は注目するコースディレイレジスタ回路410の1つ前のコースディレイレジスタ回路410の端子OUT3の出力値（そのコースレジスタ402に書き込まれている値）である。したがって、信号COAPLUSが“H”レベルで、且つ、1つ前のコースディレイレジスタ回路410のコースレジスタ402に書き込まれている値が“H”の場合のみ、節点P405の値が“H”レベルとなる（動作D302）。

【0126】

1クロック後信号COAPLUSが“L”レベルとなると、クロックドインバータ436が開き、節点P405の値“H”をラッチして、コースレジスタ402に“H”が書き込まれる（動作D303）。

【0127】

なお、前までコースレジスタ402に“H”が書き込まれていたコースディレイレジスタ回路410では次のような処理が行われる。信号COAPLUSが“H”レベルでクロックドインバータ435が開く。その1つ前のコースディレイレジスタ回路410のコースレジスタ402には“L”が書き込まれているので、節点P405の値が“L”レベルとなる。そして、信号COAPLUSが“L”レベルとなると、クロックドインバータ436が開き、節点P405の値“L”をラッチして、コースレジスタ402に“L”が書き込まれる。

【0128】

例えば、5個目のコースディレイレジスタ回路410のコースレジスタ402に“H”が書き込まれていれば、信号COAPLUSにより6個目のコースディレイレジスタ回路410のコースレジスタ402に“H”が書き込まれ、5個目のコースディレイレジスタ回路410のコースレジスタ402に“L”が書き込まれる。これにより、コース遅延回路410の段数の設定が4段から5段に1段増加する。なお、その他のコースディレイレジスタ回路410のコースレジスタ402に書き込まれた値はそのまま（“L”）である。

【0129】

位相比較回路300から信号COAMINUSが入力された場合、信号COAMINUSが“H”レベルでクロックドインバータ434が開く。端子IN4の入力は注目するコースディレイレジスタ回路410の1つ後のコースディレイレジスタ回路410の端子OUTの出力値（そのコースレジスタ402に書き込まれている値）である。したがって、信号COAMINUSが“H”レベルで、且つ、1つ後のコースディレイレジスタ回路410のコースレジスタ402に書き込まれている値が“H”の場合のみ、節点P405の値が“H”レベルとなる（動作D304）。

【0130】

1クロック後信号COAMINUSが“L”レベルとなると、クロックドインバータ436が開き、節点P405の値“H”をラッチして、コースレジスタ402に“H”が書き込まれる（動作D305）。

【0131】

なお、前までコースレジスタ402に“H”が書き込まれていたコースディレイレジスタ回路410では次のような処理が行われる。信号COAMINUSが“H”レベルでクロックドインバータ434が開く。その1つ後のコースディレイレジスタ回路410のコースレジスタ402には“L”が書き込まれているので、節点P405の値が“L”レベルとなる。そして、信号COAMINUSが“L”レベルとなると、クロックドインバータ436が開き、節点P405の値“L”をラッチして、コースレジスタ402に“L”が書き込まれる。

【0132】

例えば、5個目のコースディレイレジスタ回路410のコースレジスタ402に“H”

が書き込まれていれば、信号C O A M I N U Sにより4個目のコースディレイレジスタ回路4 1 0のコースレジスタ4 0 2に“H”が書き込まれ、5個目のコースディレイレジスタ回路4 1 0のコースレジスタ4 0 2に“L”が書き込まれる。これにより、コース遅延回路4 1 0の段数の設定が4段から3段に1段減少する。なお、その他のコースディレイレジスタ回路4 1 0のコースレジスタ4 0 2に書き込まれた値はそのまま(“L”)である。

【0 1 3 3】

信号C O A P L U Sおよび信号C O A M I N U Sの双方が入力されなかった場合にはコース遅延回路4 0 0のコースレジスタ4 0 2は動作しない。

【0 1 3 4】

各コースディレイレジスタ回路4 1 0のコースレジスタ4 0 2は、バースト開始時およびバースト終了時に、端子I N 5にリセット信号が入力されてリセットする(“L”が書き込まれる。)。

【0 1 3 5】

以上の説明から分かるように、位相比較回路3 0 0での位相の比較結果を反映してコース遅延回路の段数を増減することができる。

【0 1 3 6】

以下、電圧に対する遅延時間の変動を低減するディレイセルの1実施例を図1 3に示す。図1 1のディレイ素子はインバータ4 2 1、トランスファゲート4 4 1、インバータ4 2 2およびトランスファゲート4 4 2により構成されている。抵抗R F 0～R F 3により抵抗分圧されるB I A S節点は電源電圧V C Cの変化に依存する。抵抗R F 5～R F 9とNチャンネルトランジスタT R 1および抵抗R F 4により分圧されるN B I A S節点はトランジスタT R 1のゲート電圧であるB I A S電圧に対して逆特性を持つように調整される。つまり、電源電圧が高くなるとB I A S節点の電圧は高くなり、トランジスタT R 1のオン抵抗が減少する。そのため、N B I A S節点の電圧は低くなる。

【0 1 3 7】

N B I A S節点の電圧が低くなると、トランスファゲート4 4 1，4 4 2のトランスファゲートを構成するNチャンネルトランジスタのゲート電圧も低くなるため、トランスファゲート4 4 1，4 4 2の抵抗値が大きくなり、トランスファゲート全体の遅延が大きくなる。つまり、電源電圧が高くなると、トランスファゲートの遅延値が大きくなり、通常の遅延特性とは逆の特性を持たすことができる。通常のインバータ4 2 1，4 2 2は電源電圧が高くなると小さくなるので、インバータ4 2 1，4 2 2とトランスファゲート4 4 1，4 4 2とを組み合わせることによって、電源電圧が高くなっても遅延値の変動を最小に抑えることができる。また、電源電圧が低くなると、インバータ4 2 1，4 2 2の遅延値が大きくなるが、トランスファゲート4 4 1，4 4 2の遅延値が小さくなるので、それらを組み合わせることによって、電源電圧が低くなっても遅延値の変動を最小限に抑えることができる。つまり、電源電圧が上下に変動しても遅延値の変動を最小に抑えることができる。

【0 1 3 8】

<ファイン遅延回路>

次に、ファイン遅延回路の構成および動作について図1 4～1 6を参照しつつ説明する。図1 4は図2のファイン遅延回路の構成を示す回路図である。図1 5は図1 4のファインディレイ回路の構成を示す回路図であり、図1 6は図1 4のファインレジスタ回路の構成を示す回路図である。

【0 1 3 9】

ファイン遅延回路5 0 0はファインディレイ回路5 1 0と、ファインレジスタ回路5 1 1と、フリップフロップで構成されたエキストラマイナスレジスタ回路5 1 2を有する。ファインレジスタ回路5 1 1はn個用意され、ファインディレイ回路5 1 0と連動して(n+1)段階でファイン遅延値を調整する。本実施の形態ではファインレジスタ回路5 1 1は1個のみ設けられており、ファイン遅延値は2階調で、0段、1段と呼ぶ。なお、コ

ース遅延回路400のコースレジスタ402は全段“L”が書き込まれている状態が存在しないが、ファインレジスタ回路では全段“L”が書き込まれることがあるので(n+1)段となる。

【0140】

インバータ515, 516およびNAND回路513, 514で構成される組み合わせ論理回路はコース遅延回路400のコースレジスタ402と連動して桁上げ、桁下げを行うための制御回路である。

【0141】

＜桁上げ、桁下げを行わない場合の動作＞

まず、桁上げ、桁下げを行わない場合の動作を説明する。但し、信号COAPLUS, COAMINUSは“L”レベルになっている。また、信号FINEPLUS, FINEMINUSは1クロック幅の“H”パルスである。

【0142】

ファインレジスタ回路511はロックモード信号Mの“L”レベル（初期化モード時）でリセットされる（動作E101）。ロックモード時の位相比較回路300からの信号FINEPLUS, FINEMINUSが“L”レベルなのでクロックドインバータ531, 532は閉じており、クロックドインバータ533は開いており、そのときONAND回路525の出力（信号501）は“L”になるからである。

【0143】

その後ロックモードとなり、位相比較回路300から信号FINEPLUSの“H”レベルが入力されると、クロックドインバータ532が開く。最下位のファインレジスタのDTMINUSはVCCに固定されているため、ONAND525の出力（信号S301）が“H”レベルとなる（動作E102）。内部クロックの1クロック後に信号FINEPLUSが“L”レベルとなり、クロックドインバータ532が閉じ、クロックドインバータ533, 534が開き、最下位のレジスタに“H”が書き込まれる（動作E103）。

【0144】

さらに、信号FINEPLUSの“H”レベルが入力されると、最下位のファインレジスタのDTMINUSがVCC固定のため、先に“H”が書き込まれたファインレジスタとひとつ上のファインレジスタにHが書き込まれる（動作E104）。

【0145】

いずれかの段まで“H”が書き込まれているときに信号FINEMINUSが入力されると（“H”レベル）、最上位のファインレジスタのDTPLUSがVSS固定のため、上位側のレジスタから順に“L”が書き込まれる（動作E105）。すなわち、信号FINEMINUSの“H”レベルが入力されるとクロックドインバータ531が開き、最上位のDTPLUSがVSSに固定されているので、ONAND回路525の出力（信号S501）は“L”レベルとなる。そして、1クロック後に信号FINEMINUSが“L”レベルとなると、クロックドインバータ531が閉じ、クロックドインバータ533, 534が開き、“L”が書き込まれる。

【0146】

＜桁上げ、桁下げの動作＞

さらに、ファイン遅延回路の桁上げ、桁下げ動作について説明する。

最下位のファインレジスタに“L”が書き込まれているとき（全ファインレジスタに“L”が書き込まれているとき）、信号FINEMINUS信号の“H”レベルが入力されると、信号SYCOAMINUSが“H”レベルとなる。各ファインレジスタ内部では、ONAND回路525の出力（信号S501）が“H”レベルとなる。その後、信号FINEMINUSが“L”レベルとなり、全ての段のファインレジスタに“H”が書き込まれる（動作E201）。なお、このときコース遅延回路400のコースレジスタ402には位相比較回路300から信号COAMINUSの“H”レベルが入力され、段数が1段減る。このように、コース遅延回路400とファイン遅延回路500は連動して桁下げを

行う。

【0147】

最上位のファインレジスタに“H”が書き込まれているとき（全ファインレジスタに“H”が書き込まれているとき）、信号FINEPLUSの“H”レベルが入力されると、SYCOAPLUSが“H”レベルとなる。各ファインレジスタ内部では、ONAND回路525の出力（信号S501）が“L”レベルとなる。その後、信号FINEPLUSが“L”レベルとなり、全ての段のファインレジスタに“L”が書き込まれる（動作E301）。なお、このときコース遅延回路400のコースレジスタ402には位相比較回路300から信号COAPLUSの“H”レベルが入力され、段数が1段増える。このように、コース遅延回路400とファイン遅延回路500は連動して桁上げを行う。

【0148】

各ファインレジスタ回路511の出力がファインディレイ回路510に入力され、並列に接続されたクロックインバータ551、552をイネーブルし、ドライブ能力を変化させて、遅延値を増減させる（動作E401）。

エキストラマイナスレジスタ512はロックモード信号の“L”レベル（初期化モード時）でセットさせ、“H”レベルの信号EXMINREGを出力する。信号EXMINREGが“H”レベルのときファインディレイ回路510のクロックインバータ553が開き、遅延付与部をバイパスする（動作E501）。その後、位相比較回路300からの信号EXTRAMINUSの値とCOMPOEの立下り（1クロック幅の“H”パルス）により、信号EXMINREGの値を変える（動作E502）。

【0149】

本発明のDLL回路は電源変動により遅延素子の遅延量が変化するので、電源電圧の変動もしくは電源ノイズ等に注意を要する。

本発明のDLL回路の配置場所はできるだけ電源PADの近くが好ましい。これは、内部での電源変動、電源ノイズに対する影響を避けることと同時に、電源配線抵抗による電圧降下の影響を避けることが目的である。

電源ノイズ等による急激な電源電圧の振れに対しては、DLLに供給される電源配線を他の回路の電源配線から独立させ、その電源ラインに例えばCRで構成されるノイズフィルタ（ローパスフィルタ等）を設けることは有効である。

【0150】

以上、本発明の好適な実施の形態について説明したが、本発明は上述の実施の形態に限られるものではなく、特許請求の範囲に記載した限りにおいて様々な設計変更が可能なものである。

【図面の簡単な説明】

【0151】

【図1】本発明の実施の形態における半導体メモリの構成例（シンクロナス読み出し系）を示す図。

【図2】図1のDLL回路の構成の概略を示す構成概略図。

【図3】図2のDLL回路の動作を説明するためのタイミングチャート。

【図4】図2の制御回路の構成を示す回路図。

【図5】図2の制御回路の構成を示す回路図。

【図6】図4の立下りワンショットパルス回路の構成を示す回路図。

【図7】図2のダミー遅延回路の構成を示す回路図。

【図8】図7の微調整回路の構成を示す図。

【図9】図2の位相比較回路の構成を示す回路図。

【図10】図9の位相比較回路の1実施例を示す図。

【図11】図2のコース遅延回路の構成を示す回路図。

【図12】図11のコースディレイレジスタ回路の構成を示す回路図。

【図13】電圧に対する遅延時間の変動を低減するディレイセルの1実施例を示す図。

【図 1 4】 図 2 のファイン遅延回路の構成を示す回路図。

【図 1 5】 図 1 4 のファインディレイ回路の構成を示す回路図。

【図 1 6】 図 1 4 のファインレジスタ回路の構成を示す回路図。

【図 1 7】 D L L 回路の必要性を説明するための図。

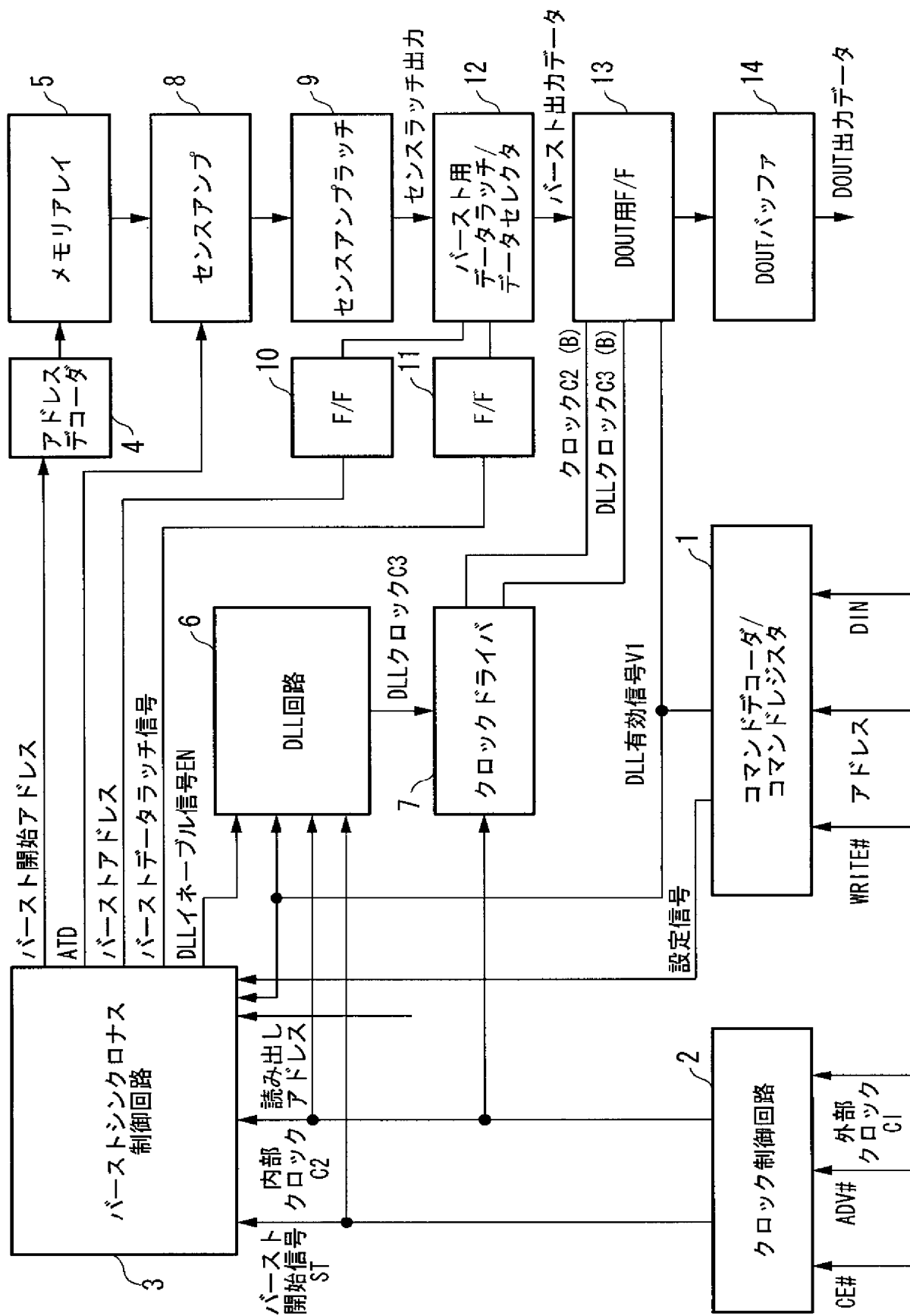
【図 1 8】 D L L 回路の従来例を示す図。

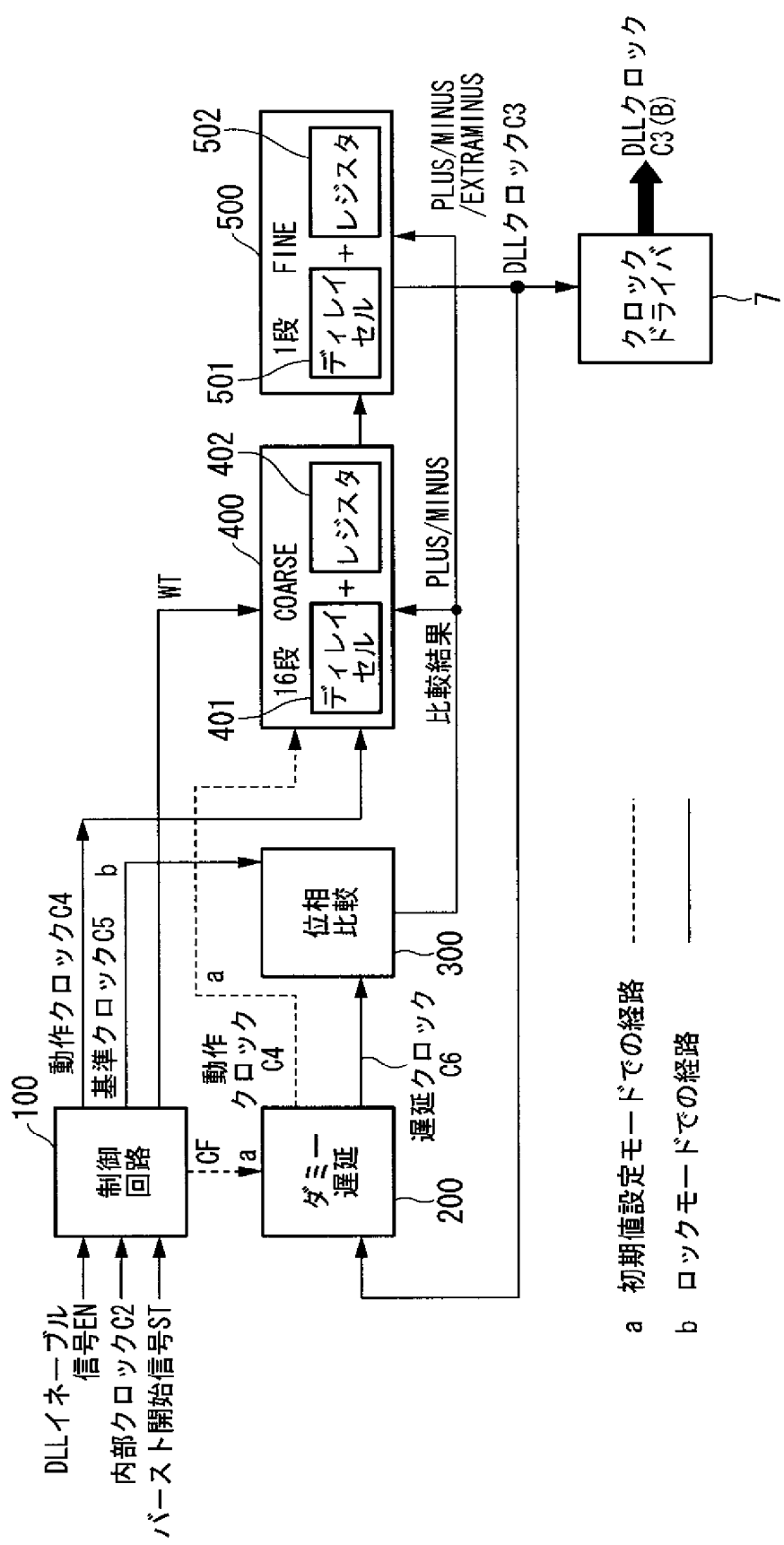
【図 1 9】 図 1 8 の D L L 回路の動作を説明するためのタイミングチャート。

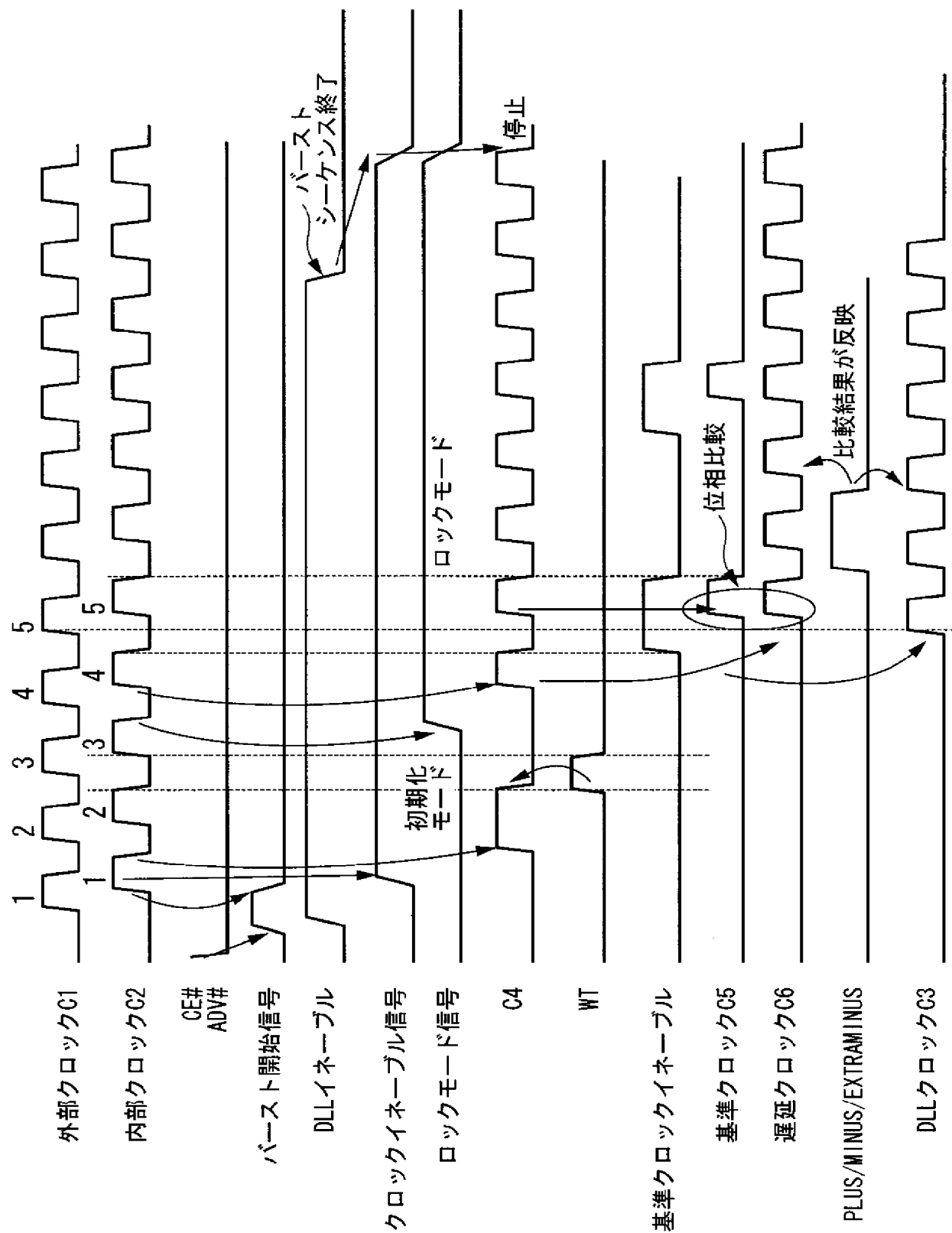
【符号の説明】

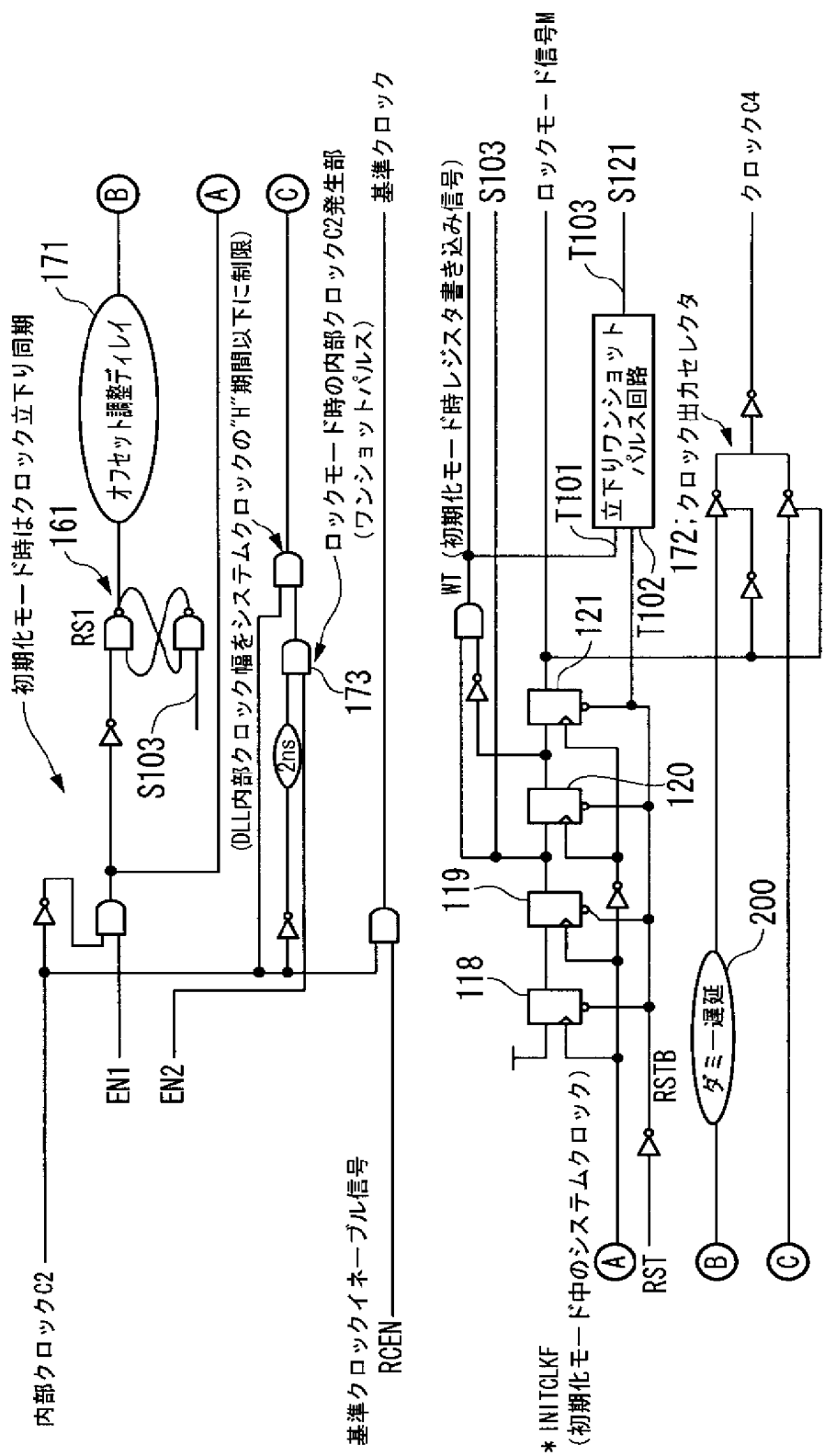
【 0 1 5 2 】

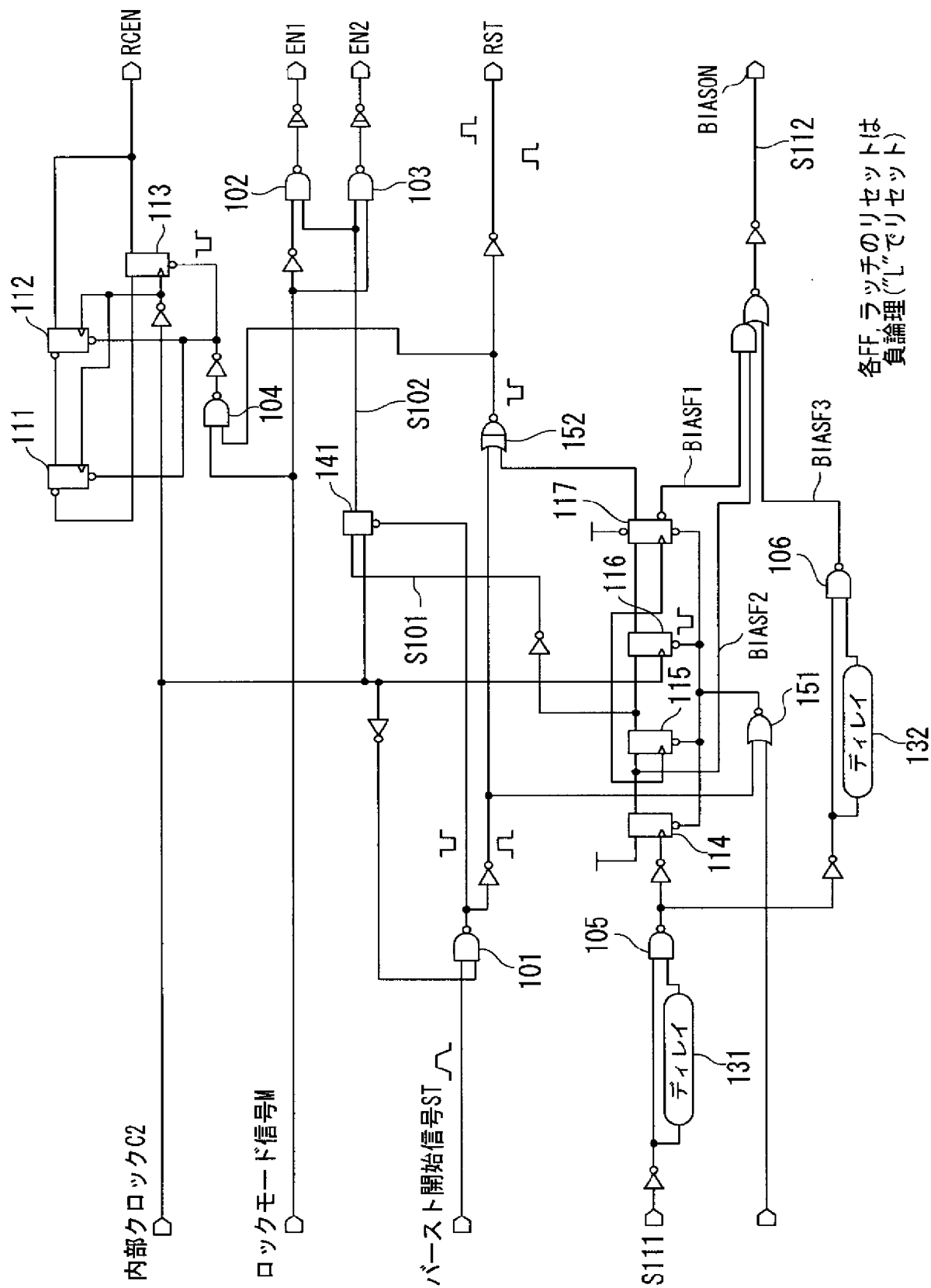
1 コマンドデコーダ／コマンドレジスタ、 2 クロック制御回路、 3 バースト
シンクロナス制御回路、 6 D L L 回路、 7 クロックドライバ





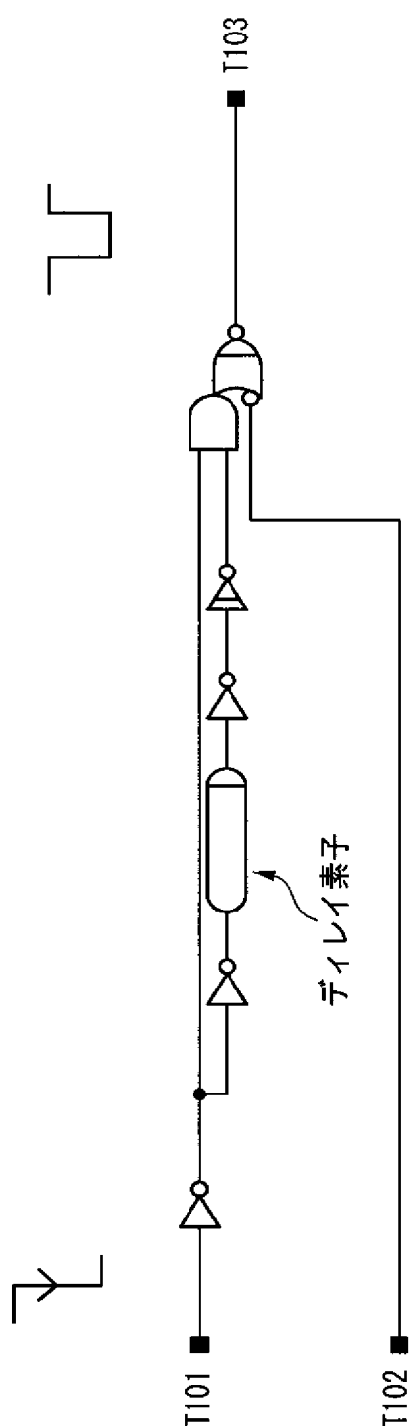


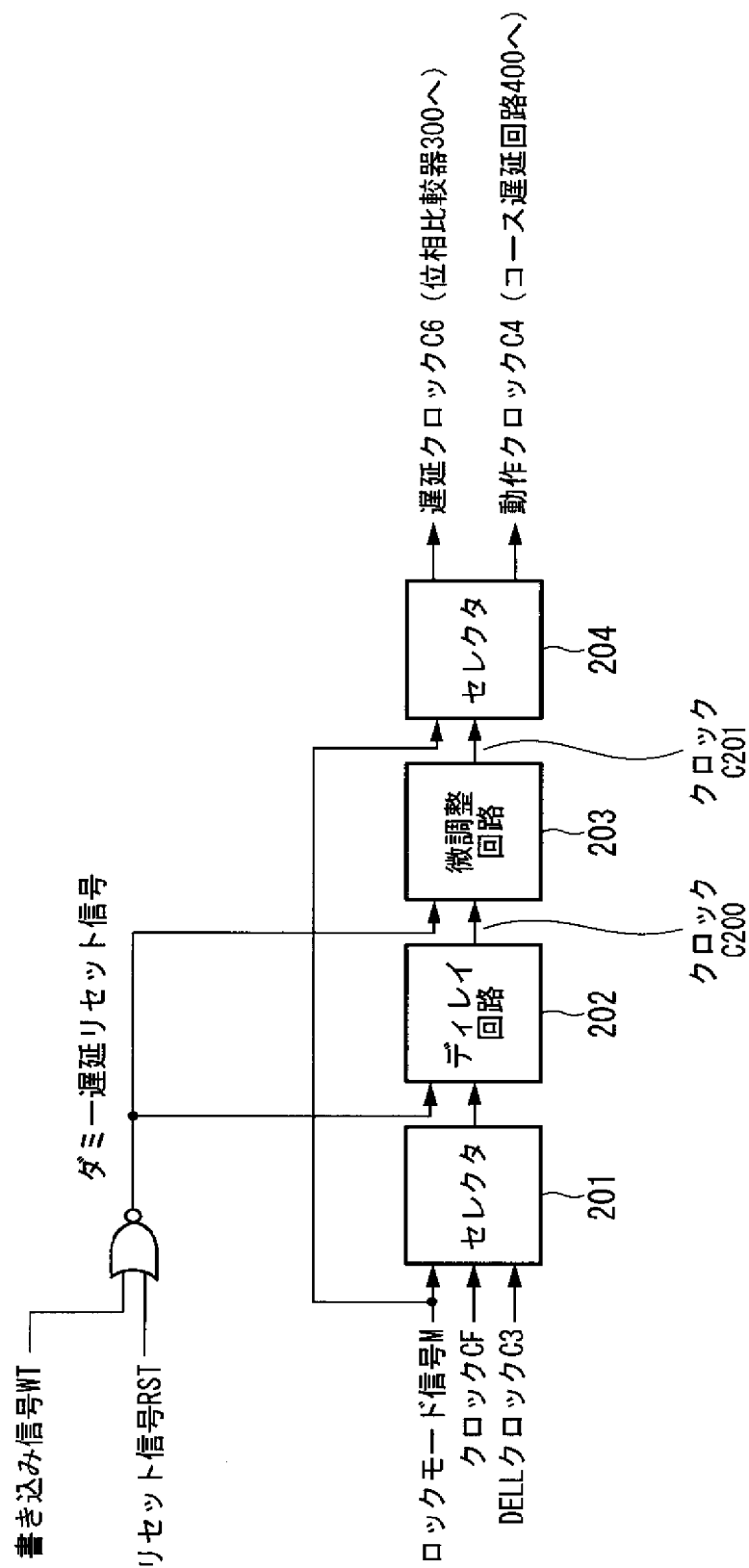


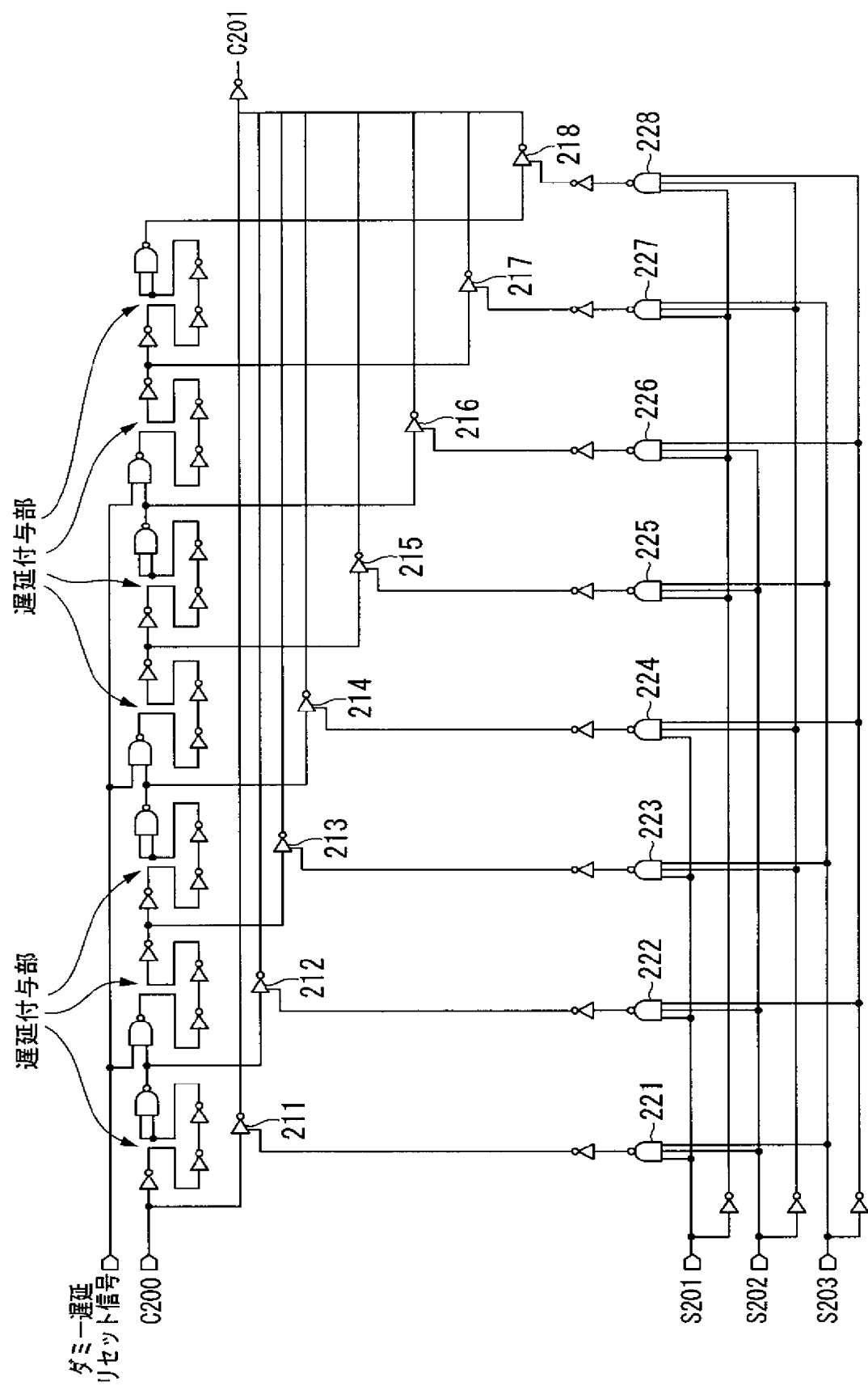


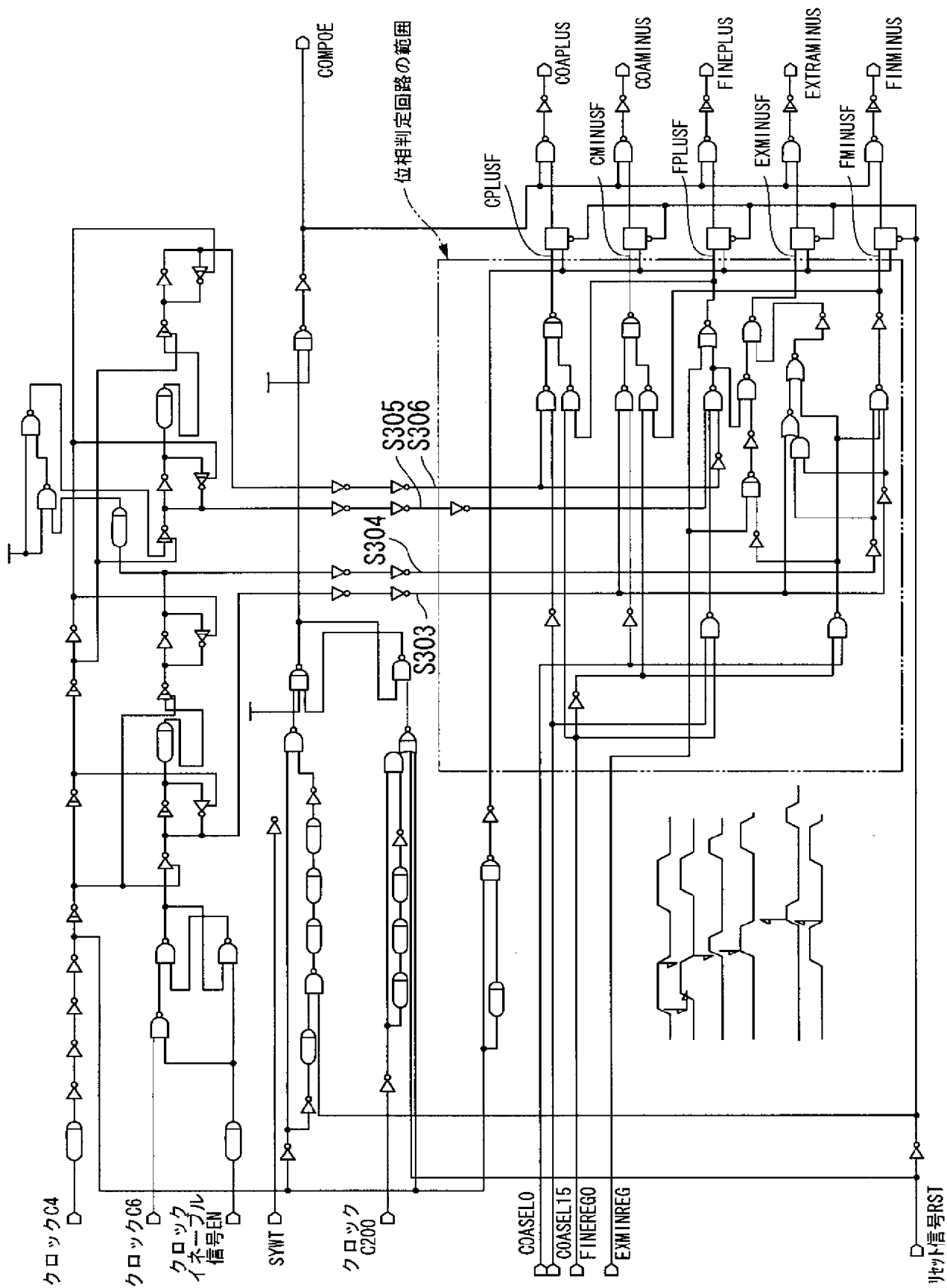
各FF, ラッチのリセットは
負論理("L"でリセット)

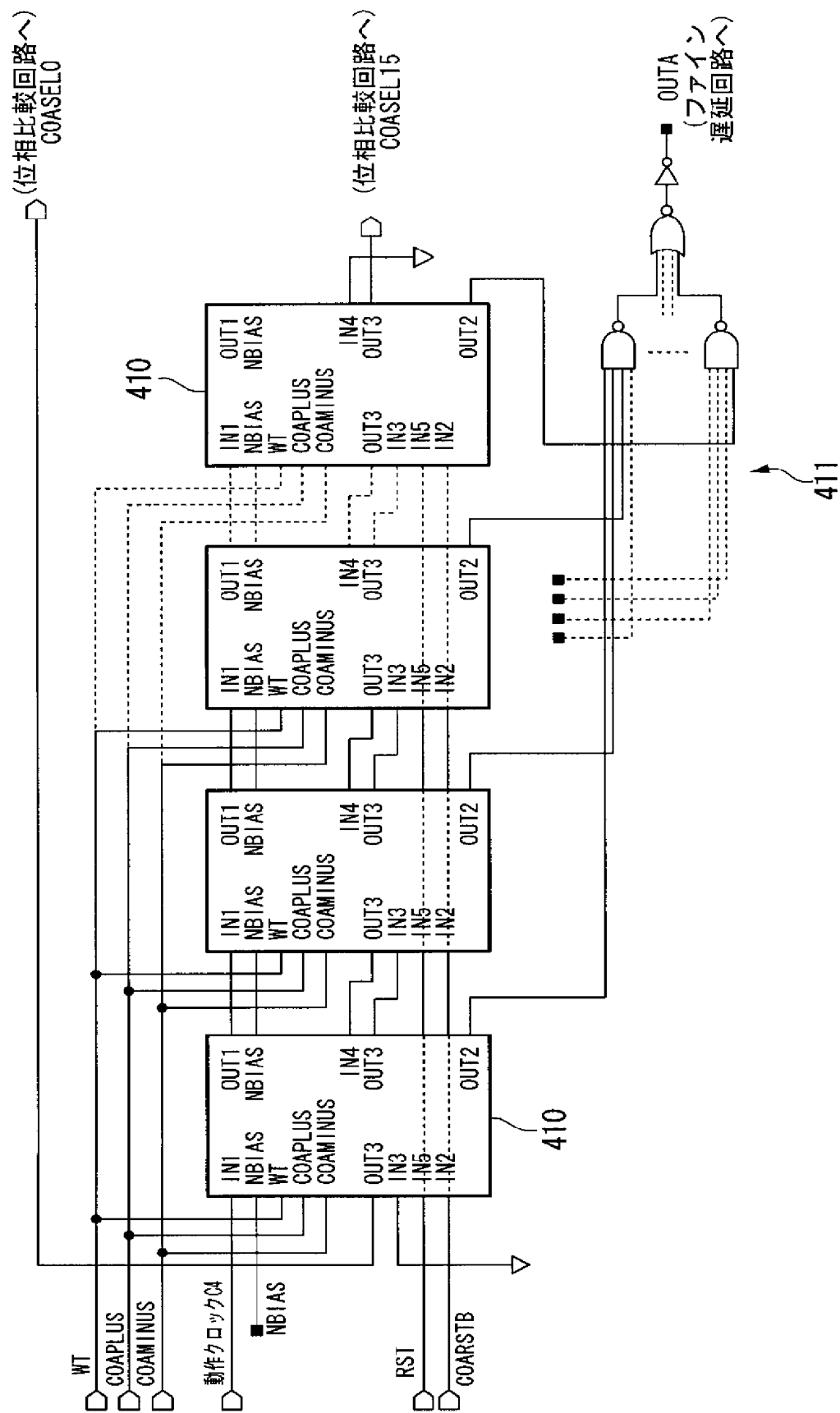
【図 6】

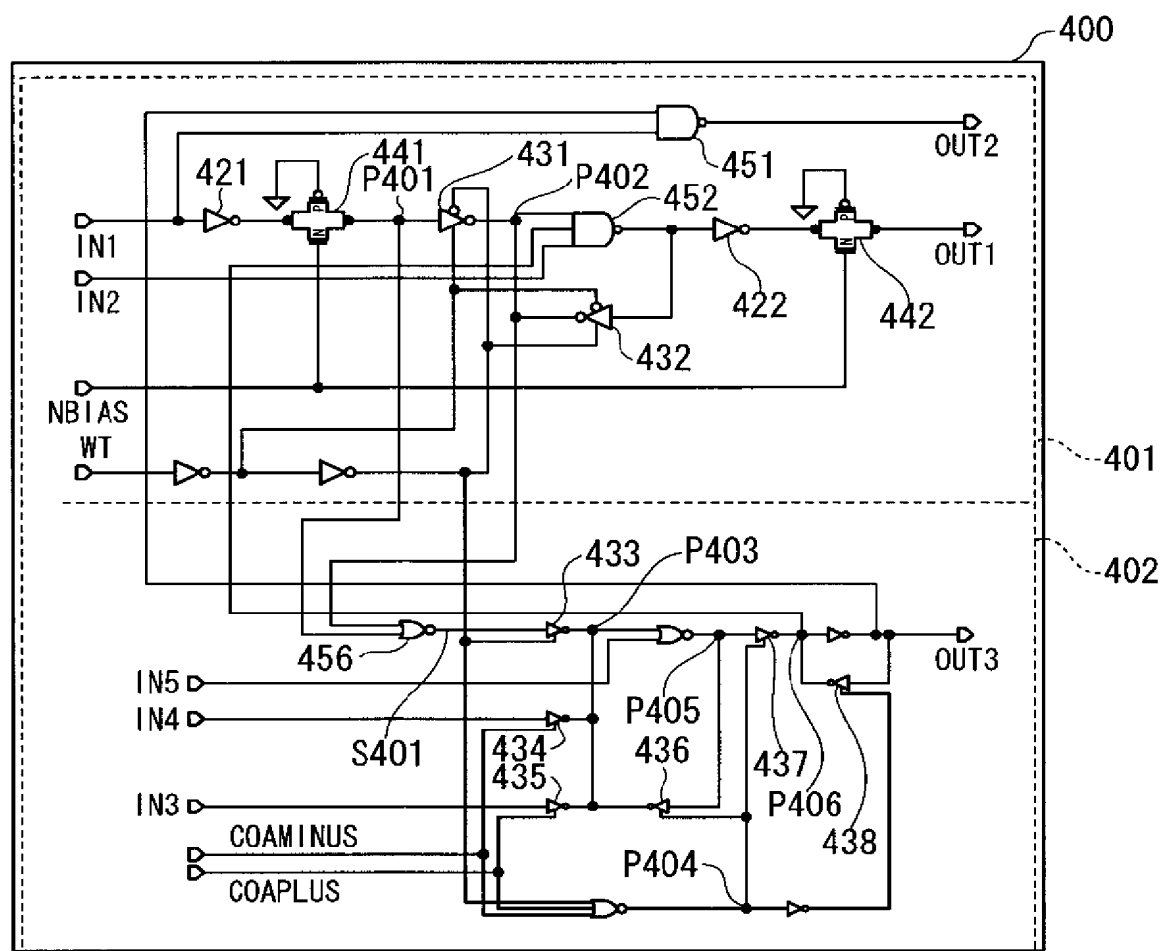


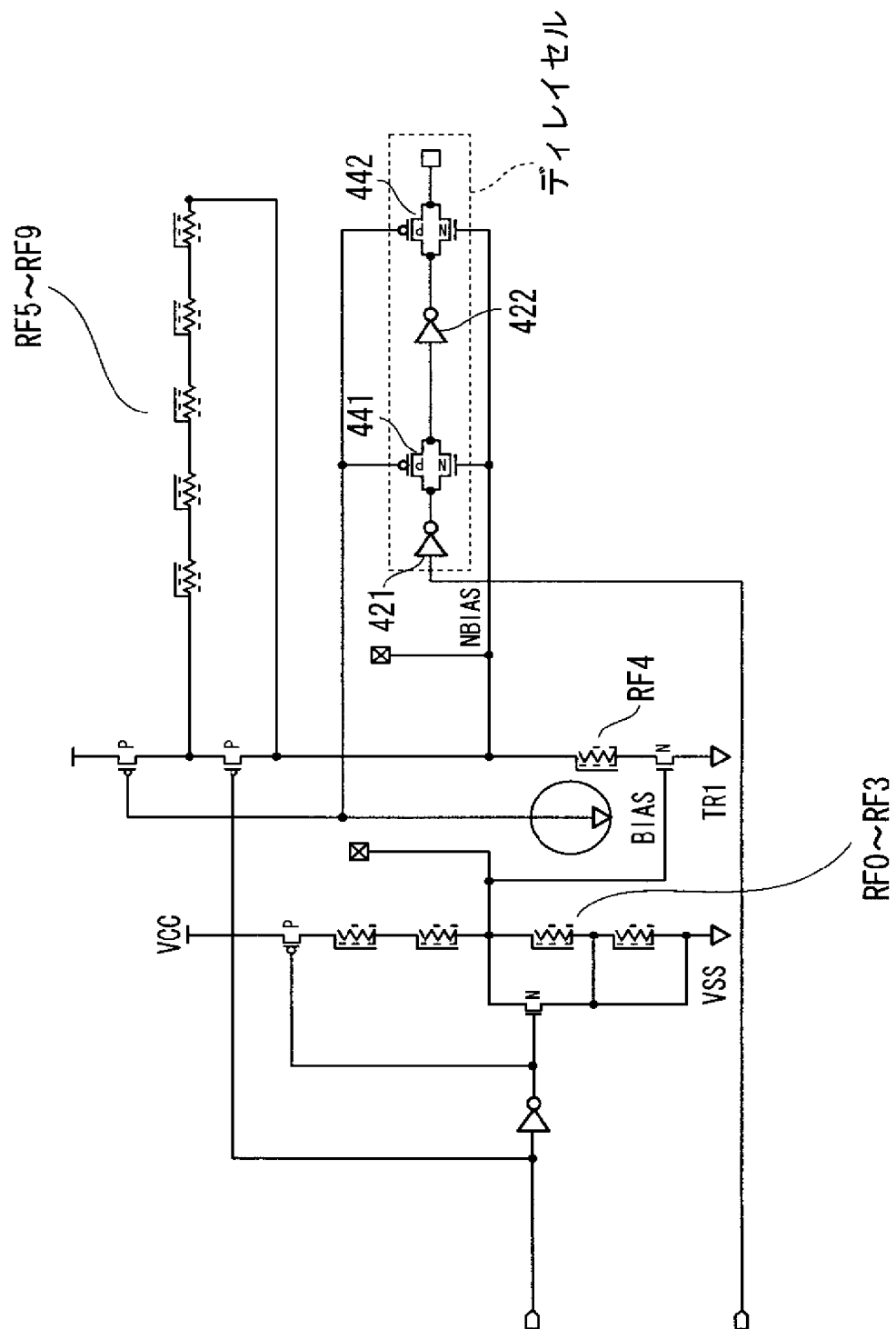


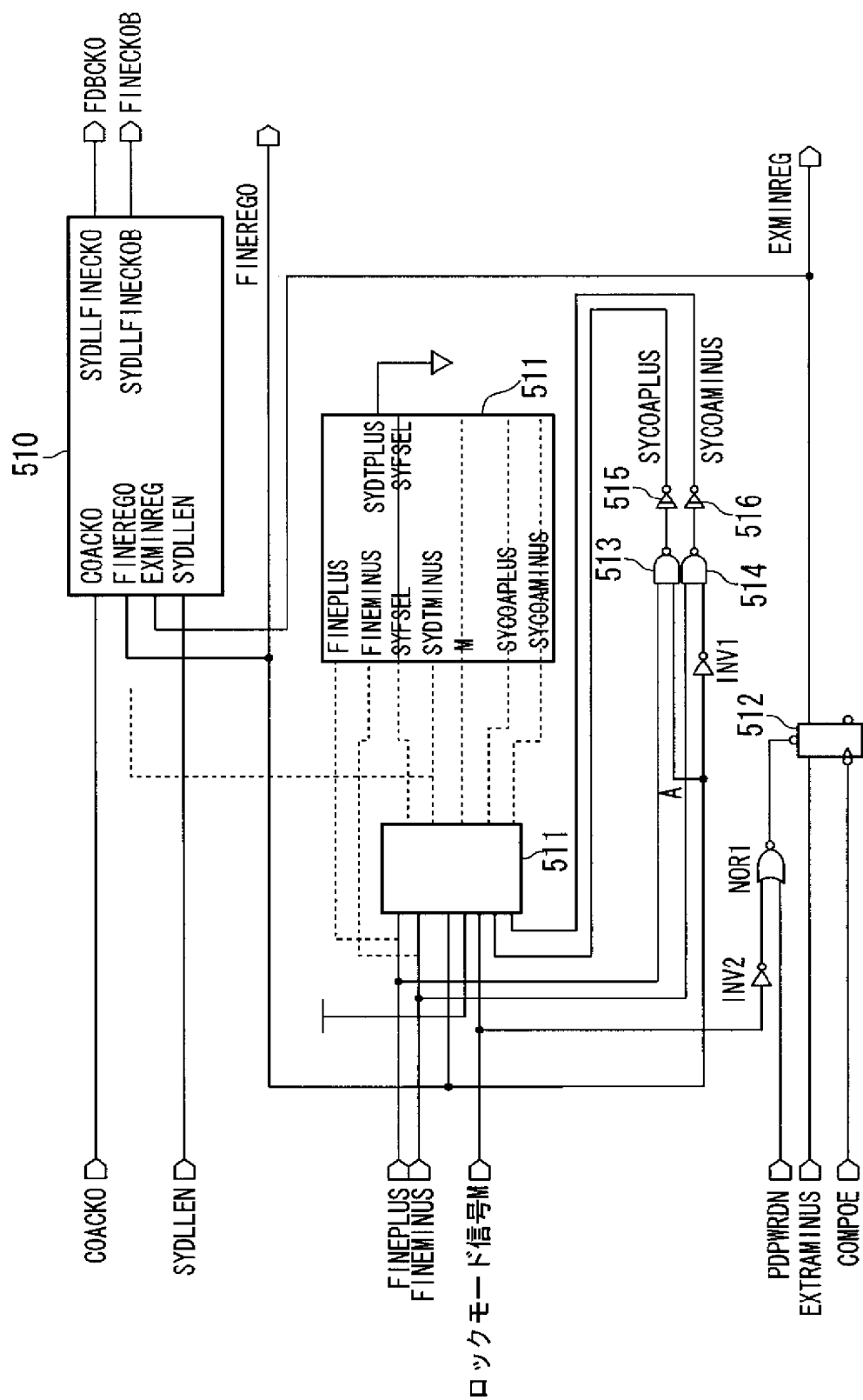


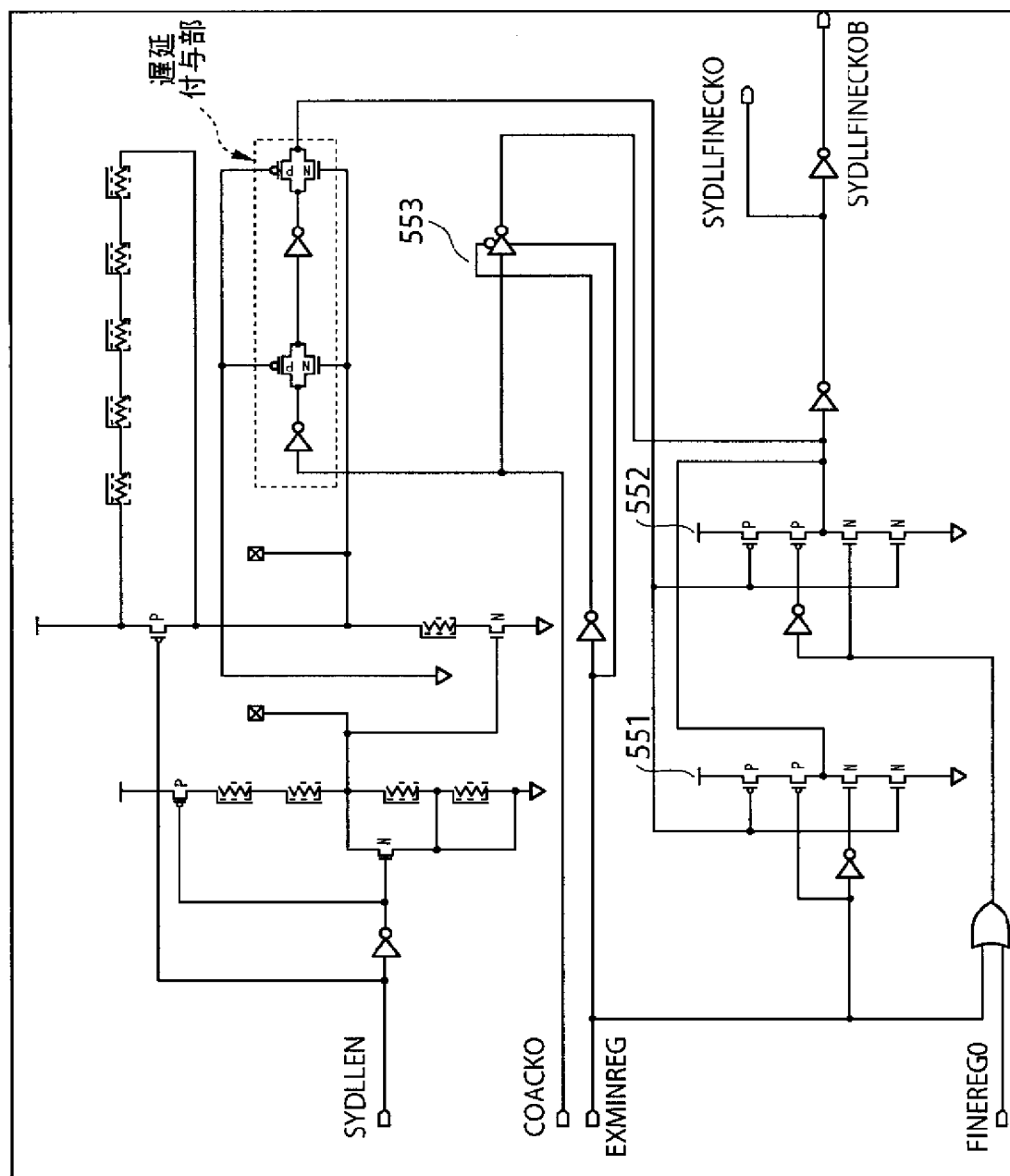


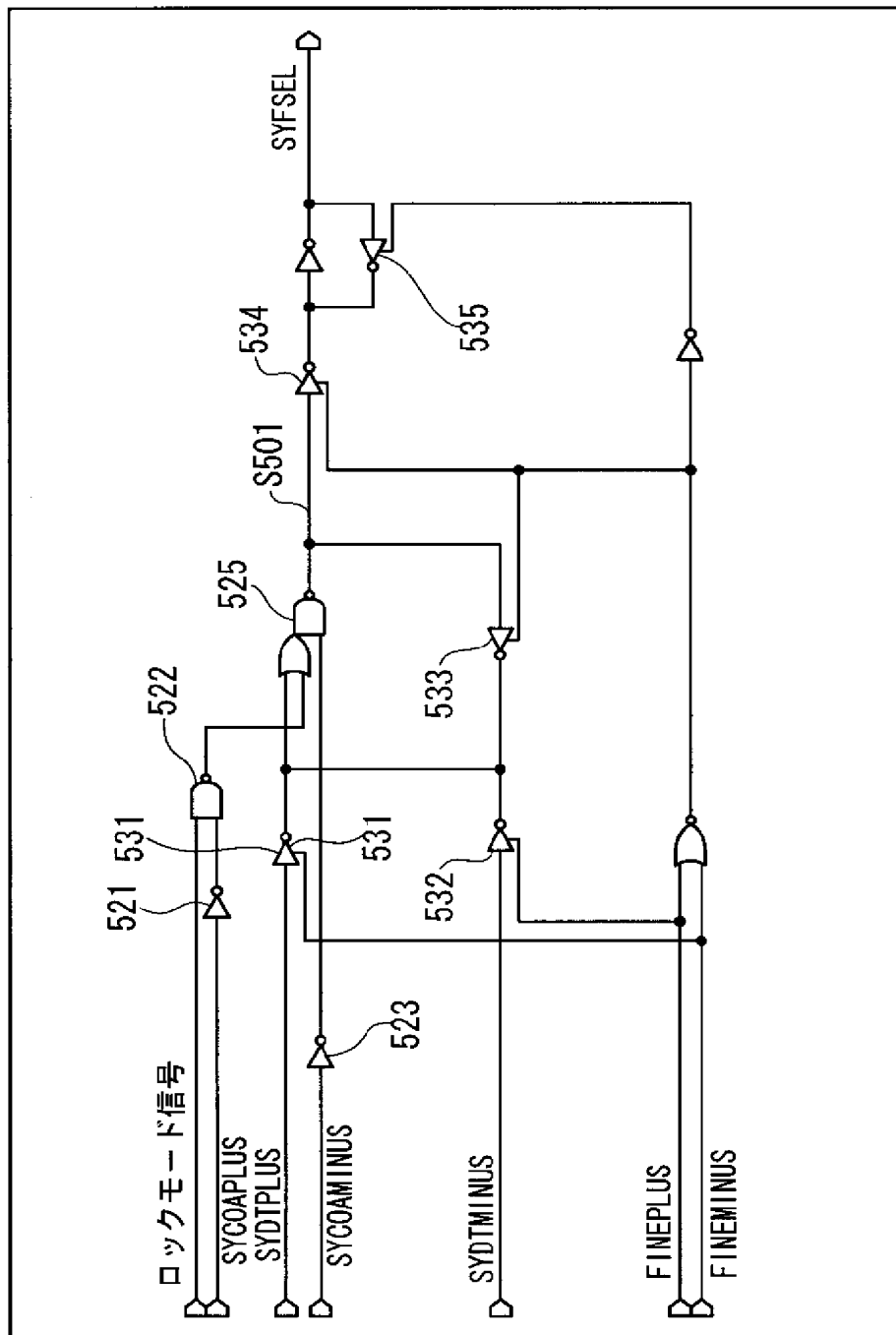




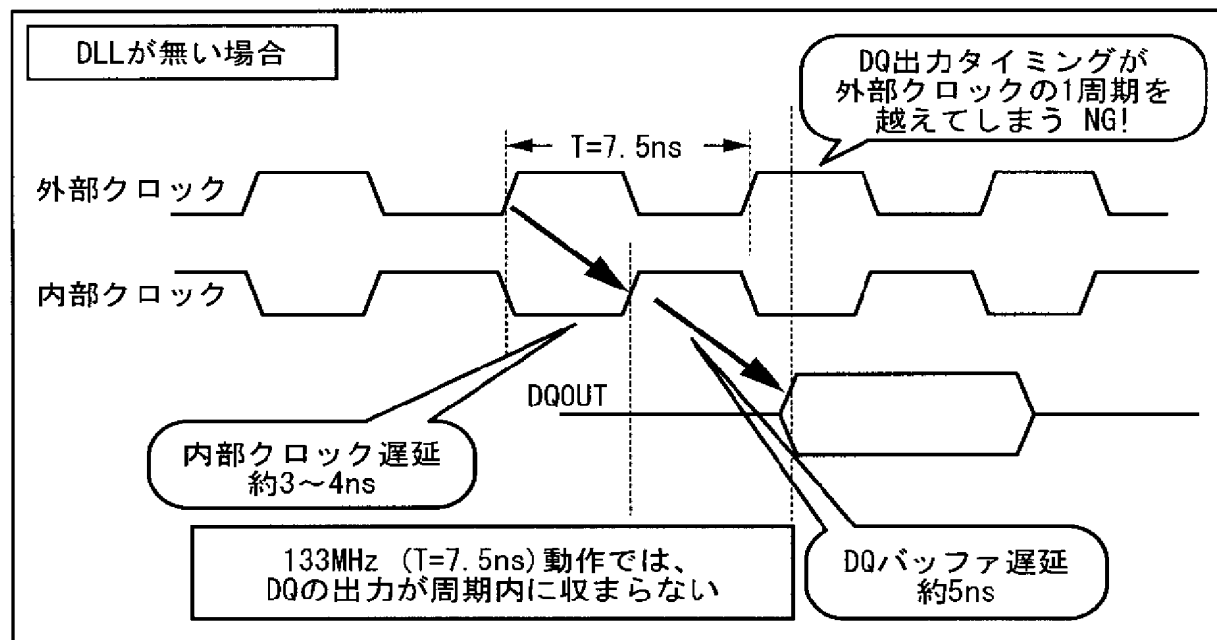






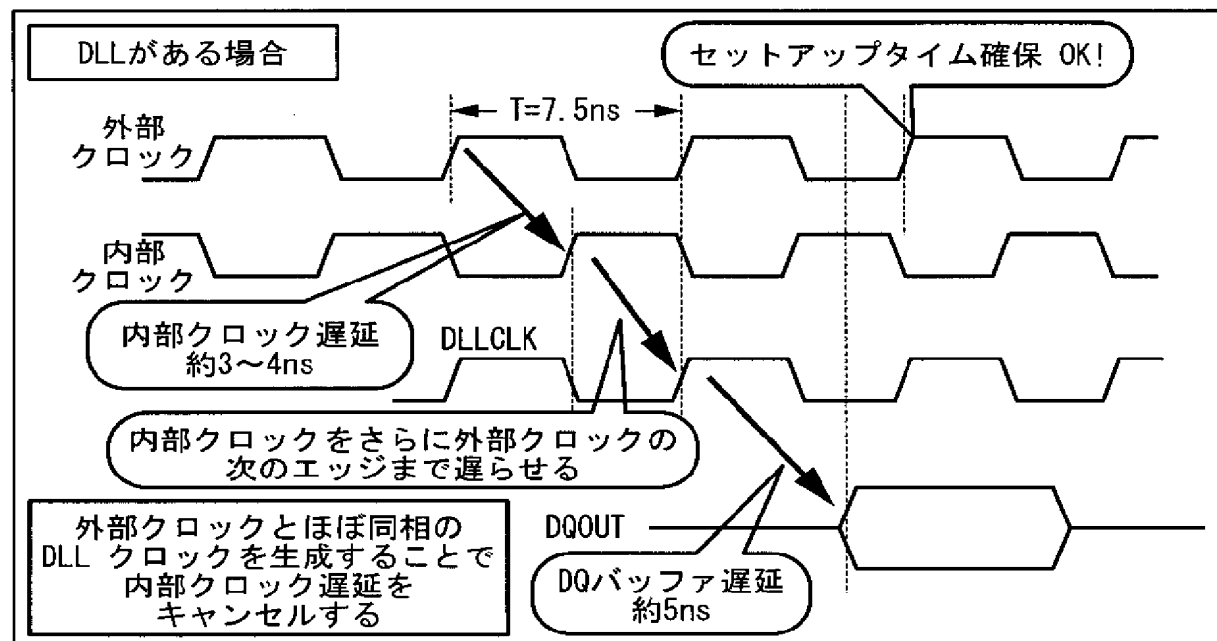


(a)

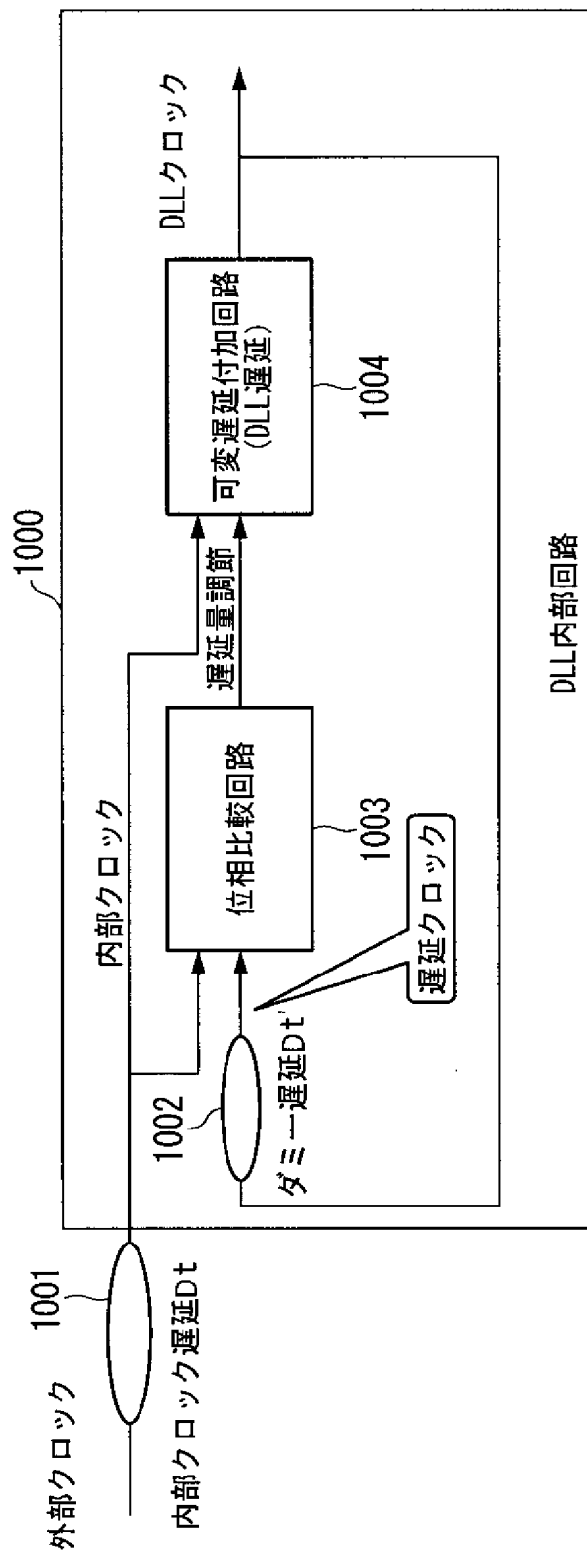


DLLが無い場合

(b)



DLLがある場合



【書類名】 要約書

【要約】

【課題】 高速クロックにおいても外部クロックとDQ出力との同期を確保する。

【解決手段】 内部クロックと遅延クロックとの位相を比較する位相比較回路と、位相比較回路からの信号により遅延量を調節する可変遅延付加回路とを有するDLL回路を用いた半導体メモリであって、バースト開始時に、内部クロックの1クロック周期の開始により論理“1”にラッチされる第1の信号を、ダミー遅延を通して可変遅延付加回路に入力する手段と、可変遅延付加回路によりダミー遅延を通して入力された第1の信号の論理“1”の継続時間を内部クロックの1クロック周期の終了まで検出し、継続時間を基に可変遅延付加回路の遅延量の初期値を設定する手段と、を備えることを特徴とする。

【選択図】 図2

| | |
|-----------|---------------|
| 【書類名】 | 手続補正書 |
| 【提出日】 | 平成16年 3月 1日 |
| 【あて先】 | 特許庁長官 殿 |
| 【事件の表示】 | |
| 【出願番号】 | 特願2004- 37295 |
| 【補正をする者】 | |
| 【識別番号】 | 000003193 |
| 【氏名又は名称】 | 凸版印刷株式会社 |
| 【補正をする者】 | |
| 【識別番号】 | 000005049 |
| 【氏名又は名称】 | シャープ株式会社 |
| 【代理人】 | |
| 【識別番号】 | 100064908 |
| 【弁理士】 | |
| 【氏名又は名称】 | 志賀 正武 |
| 【手続補正1】 | |
| 【補正対象書類名】 | 特許願 |
| 【補正対象項目名】 | 提出物件の目録 |
| 【補正方法】 | 追加 |
| 【補正の内容】 | |
| 【提出物件の目録】 | |
| 【物件名】 | 委任状 1 |

手続補正書

特願 2004-37295

(平13.5.7改)

整理番号 P20040155

【添付書類】

委任状

平成16年2月25日

私は、識別番号 100064908 弁理士 志賀 正武 氏、
識別番号 100108578 弁理士 高橋 詔男 氏、
識別番号 100089037 弁理士 渡邊 隆 氏、
識別番号 100101465 弁理士 青山 正和 氏、
識別番号 100094400 弁理士 鈴木 三義 氏、
識別番号 100107836 弁理士 西 和哉 氏、
識別番号 100108463 弁理士 村山 靖彦 氏、

を以て代理人として下記事項を委任します。

記

発明の名称「半導体メモリ」

1. 特許出願「特願2004-037295」に関する手続。
1. 上記出願に基づく特許法第41条第1項又は実用新案法第8条第1項の規定による優先権の主張及びその取下げ。
1. 上記出願に関する出願の変更、出願の放棄及び出願の取下げ。
1. 上記出願に関する拒絶査定に対する審判の請求。
1. 上記出願に関する出願公開の請求。
1. 上記出願に関する補正の却下の決定に対する審判の請求。
1. 上記出願に係る特許権、実用新案権、意匠権、商標権又は防護標章登録に基づく権利及びこれらに関する権利に関する手続並びにこれらの権利の放棄。
1. 上記出願に係る特許権に関する訂正の審判の請求。
1. 上記各項の手続に関する請求の取下げ、申請の取下げ又は申立ての取下げ。
1. 上記各項に関し行政不服審査法に基づく諸手続をなすこと。
1. 上記各項の手続を処理するため、復代理人を選任及び解任すること。

大阪市阿倍野区長池町22番22号

シャープ株式会社

代表者 町田勝彦



出願人履歴

0 0 0 0 0 3 1 9 3

19900824

新規登録

東京都台東区台東1丁目5番1号

凸版印刷株式会社

0 0 0 0 0 5 0 4 9

19900829

新規登録

大阪府大阪市阿倍野区长池町22番22号

シャープ株式会社